PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-115838

(43)Date of publication of application: 18.04.2003

(51)Int.CI.

H04L 9/32

(21)Application number: 2002-186588

(71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

(22)Date of filing:

26.06.2002

(72)Inventor: NAKANO TOSHIHISA

OMORI MOTOJI

TATEBAYASHI MAKOTO

(30)Priority

Priority number : 2001233223

Priority date: 01.08.2001

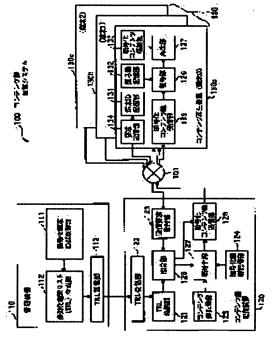
Priority country: JP

(54) ENCRYPTED DATA DELIVERY SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide technology for suppressing the data amount of information (TRL) for specifying a plurality of terminals and a terminal to be invalidated in a system composed of a plurality of terminals, a distributor for delivering data only to terminals except for the terminal to be invalidated and a management device for generating the TRL.

SOLUTION: A management device 110 generates the TRL composed of data expressing the terminal ID of all invalidated terminals having a common bit stream in one part of the terminal ID only with the position and value of the bit stream in one part and transmits the TRL to a contents key distributor 120. Each of terminals 130 holds the terminal ID containing a maker class and a serial number or the like and the distribution of the contents key is requested by sending the terminal ID to the contents key distributor 120. While referring to the TRL, the contents key distributor 120 decides whether the terminal ID sent from the terminal is the terminal ID of the invalidated terminal or not and when the sent terminal ID is not the terminal ID of the invalidated terminal, the contents key is enciphered and transmitted to that terminal.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

07.02.2005

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

>

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-115838 (P2003-115838A)

(43)公開日 平成15年4月18日(2003.4.18)

(51) Int.Cl.7

酸別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

H04L 9/32

H04L 9/00

673B 5J104

審査請求 未請求 請求項の数36 OL (全 30 頁)

(21)出願番号 特願2002-186588(P2002-186588)

(22)出願日

平成14年6月26日(2002.6.26)

(31)優先権主張番号 特願2001-233223 (P2001-233223)

(32)優先日

平成13年8月1日(2001.8.1)

(33)優先権主張国

日本(JP)

(71)出顧人 000005821

松下電器産業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地

(72)発明者 中野 稔久

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 大森 基司

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(74)代理人 100090446

弁理士 中島 司朗

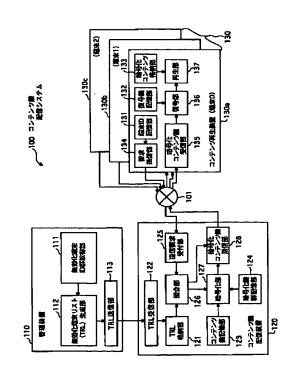
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 暗号化データ配信システム

(57)【要約】

【課題】 複数の端末と、無効化すべき端末を特定する 情報(TRL)を取得して無効化すべき端末以外の端末 に対してのみデータを配信する配信装置と、TRLを生 成する管理装置から構成されるシステムにおけるTRL のデータ量を抑える技術を提供する。

【解決手段】 管理装置110は、端末ID中の一部の ビット列が共通な全ての無効化端末の端末IDを、その 一部のビット列の位置及び値のみで表現したデータから なるTRLを生成してコンテンツ鍵配信装置120に送 信する。各端末130はメーカー種別やシリアル番号等 を含む端末IDを保持しており、コンテンツ鍵配信装置 120に対し端末 I Dを送ってコンテンツ鍵の配信要求 を行う。コンテンツ鍵配信装置120は、TRLを参照 し、端末から送られた端末IDが無効化端末の端末ID か否かを判定し、送られた端末IDが無効化端末の端末 IDでなければその端末にコンテンツ鍵を暗号化して送 信する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 暗号通信装置と、自端末装置を識別可能 な所定ビット数のビット列なる端末識別子を、当該暗号 通信装置に送信する機能を有する複数の端末装置と、無 効化すべき端末装置を特定するものとして 1 以上の端末 識別子を示す無効化端末特定情報を生成する管理装置と を備える暗号通信システムであって、

前記管理装置は、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識 10 別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記無効 化端末特定情報を生成する無効化端末特定情報生成手段

生成された前記無効化端末特定情報を出力する出力手段 とを有し、

前記暗号通信装置は、

前記管理装置により出力された前記無効化端末特定情報 を取得する無効化端末特定情報取得手段と、

端末装置から端末識別子が送信された場合に当該端末識 別子を受信する端末識別子受信手段と、

前記端末識別子受信手段により受信された端末識別子 が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記無 効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子と 一致するか否かを判定する判定手段と、

前記受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報に より示される何れの端末識別子とも一致しないと前記判 定手段により判定された場合には、当該端末識別子を送 信した端末装置との間で、当該端末装置に固有な暗号化 を施すことにより所定の通信を行い、一方、前記受信さ れた端末識別子が前記無効化端末特定情報により示され 30 る何れかの端末識別子と一致すると前記判定手段により 判定された場合には、当該端末識別子を送信した端末装 置との間では前記所定の通信を行わない通信手段とを有 することを特徴とする暗号通信システム。

【請求項2】 前記無効化端末特定情報生成手段により 生成される前記無効化端末特定情報は、

所定ビット数のビット列中の一部分の値を示す値情報 と、当該ビット列中における当該部分のビット位置を特 定するための位置情報とを対応付けて1組以上含んでお

端末識別子中の部分的なビット列であって各位置情報に より特定されるビット位置に所在する部分的なビット列 の値が、当該位置情報に対応する値情報で示される値と 同一である全ての端末識別子それぞれによって識別され る端末装置の全てを、無効化すべき端末装置として特定 する情報であり、

前記判定手段は、

前記無効化端末特定情報に含まれる各位置情報につい て、前記端末識別子受信手段により受信された端末識別 する部分的なビット列の値が、当該位置情報に対応する 値情報で示される値と一致するか否かを検査し、

当該検査において一度でも一致した場合には、当該受信 された端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定する ものとして前記無効化端末特定情報により示される何れ かの端末識別子と一致すると判定することを特徴とする 請求項1記載の暗号通信システム。

【請求項3】 前記無効化端末特定情報生成手段により 生成される前記無効化端末特定情報は、

所定ビット数のビット列である代表値情報と、所定ビッ ト数のマスクフラグとを対応付けて1組以上含んでお

端末識別子中の部分のうち各マスクフラグにおけるビッ ト値が1である部分の値が、当該マスクフラグに対応す る代表値情報における当該部分の値と同一である全ての 端末識別子それぞれによって識別される端末装置の全て を、無効化すべき端末装置として特定する情報であり、 前記判定手段は、

前記無効化端末特定情報に含まれる各マスクフラグにつ いて、前記端末識別子受信手段により受信された端末識 別子と当該マスクフラグとの論理積と、当該マスクフラ グに対応する代表値情報と当該マスクフラグとの論理積 とが一致するか否かを検査し、・

当該検査において一度でも一致した場合には、当該受信 された端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定する ものとして前記無効化端末特定情報により示される何れ かの端末識別子と一致すると判定することを特徴とする 請求項1記載の暗号通信システム。

【請求項4】 前記無効化端末特定情報生成手段は、前 記無効化端末特定情報に所定ビット数の孤立値情報を含 めて生成し、

前記無効化端末特定情報は、更に前記孤立値情報と同一 の値を有する端末識別子をも、無効化すべき端末装置と して特定する情報であり、

前記判定手段は更に、

前記端末識別子受信手段により受信された端末識別子 と、前記無効化端末特定情報に含まれる孤立値情報とが 一致する場合にも、当該受信された端末識別子が、無効 化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化端末 特定情報により示される何れかの端末識別子と一致する と判定することを特徴とする請求項3記載の暗号通信シ ステム。

【請求項5】 前記無効化端末特定情報生成手段により 生成される前記無効化端末特定情報は、

ビット桁数を示す有効上位桁情報と、当該ビット桁数分 のビット列の値を示す値情報とを対応付けて1組以上含 んでおり、

端末識別子中の最上位ビットから各有効上位桁情報によ り示されるビット桁数分のビット列の値が、当該有効上 子中の当該位置情報により特定されるビット位置に所在 50 位桁情報に対応する値情報で示される値と同一である全

ての端末識別子それぞれによって識別される端末装置の 全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報であ

前記判定手段は、

前記無効化端末特定情報に含まれる各有効上位桁情報に ついて、前記端末識別子受信手段により受信された端末 識別子中の最上位ビットから当該有効上位桁情報により 示されるビット桁数分のビット列の値が、当該有効上位 桁情報に対応する値情報で示される値と一致するか否か を検査し

当該検査において一度でも一致した場合には、当該受信 された端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定する ものとして前記無効化端末特定情報により示される何れ かの端末識別子と一致すると判定することを特徴とする 請求項1記載の暗号通信システム。

【請求項6】 前記管理装置は、無効化すべき全ての端 末装置の端末識別子を取得する端末識別子取得手段を有

前記無効化端末特定情報生成手段は、前記所定ビット数 をNとすると、前記端末識別子取得手段により取得され 20 た端末識別子のうち最上位ビットからXビットの値が同 一である端末識別子の個数が2の(N-X)乗であると いう条件を満たすXの値を1以上特定し、各Xの値につ いて、当該条件に係る2の(N-X)乗個の端末識別子 を、Xなるビット桁数を示す有効上位桁情報と、当該端 末識別子の最上位ビットからXビットの部分のビット列 の値を示す値情報とでもって包括的に表現したデータ形 式を用いて前記無効化端末特定情報を生成することを特 徴とする請求項5記載の暗号通信システム。

【請求項7】 前記各端末装置は、複数の製造者のうち 30 前記判定手段は、 いずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識 別子中の最上位ビットから所定ビット数のビット列で当 該端末装置の製造者を示すことを特徴とする請求項6記 載の暗号通信システム。

【請求項8】 前記各端末装置を識別する各端末識別子 は、当該端末識別子中の前記製造者を示すビット列に続 く上位の所定数のビット列で、当該端末装置が如何なる 種別の製品に属するかを示すことを特徴とする請求項7 記載の暗号通信システム。

【請求項9】 前記複数の端末装置は各々固有の復号鍵 を保持しており、更にコンテンツ鍵で暗号化されたコン テンツである暗号化コンテンツを自端末装置内部に格納 可能であり、

前記出力手段は、前記無効化端末特定情報を暗号通信装 置に対し送信することにより前記出力を行い、

前記暗号通信装置は、

全ての前記端末装置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を記憶 する暗号化鍵記憶手段と、

前記コンテンツ鍵を記憶するコンテンツ鍵記憶手段とを 50 他のいずれかの端末識別子とも値が同一でないという条

有し、

前記無効化端末特定情報取得手段は、前記出力手段によ り送信された前記無効化端末特定情報を受信することに より前記取得を行い、

前記通信手段は、前記受信された端末識別子が前記無効 化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも一 致しないと前記判定手段により判定された場合には、当 該端末識別子を送信した端末装置に対して、当該端末装 置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を用いて前記コンテンツ 鍵を暗号化して送信し、

前記端末装置は、

暗号通信装置から送信された暗号化済みのコンテンツ鍵 を自端末装置固有の前記復号鍵を用いて復号する復号手 段と、

前記暗号化コンテンツが自端末装置内部に格納されてい る場合において前記復号手段により復号されたコンテン ツ鍵を用いて当該暗号化コンテンツを復号して再生する 再生手段とを有することを特徴とする請求項7記載の暗 号通信システム。

【請求項10】 前記無効化端末特定情報生成手段によ り生成される前記無効化端末特定情報は、

所定ビット数のビット列中の一部分の値及び当該部分を 特定する包括情報を1以上含み、かつ、所定ビット数の 例外情報を1以上含んでおり、

端末識別子中の部分のうち各包括情報により特定される 部分が当該包括情報により特定される値と同一である全 ての端末識別子のうちから、前記各例外情報と同値であ る端末識別子を除いたものの全てを、無効化すべき端末 装置として特定する情報であり、

前記端末識別子受信手段により受信された端末識別子 が、前記無効化端末特定情報に含まれるいずれかの包括 情報により特定される部分において当該包括情報により 特定される値と一致するか否かを検査し、

当該検査において一致した場合には、当該受信された端 末識別子が前記無効化端末特定情報に含まれるいずれか の例外情報と同値である場合を除いて、当該端末識別子 が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記無 効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子と 一致すると判定することを特徴とする請求項1記載の暗 号通信システム。

【請求項11】 前記管理装置は、無効化すべき全ての 端末装置の端末識別子を取得する端末識別子取得手段を 有し、

前記無効化端末特定情報生成手段は、前記所定ビット数 をNとすると、

前記端末識別子取得手段により取得されたいずれかの端 末識別子の最下位ビットのみ反転したNビットのビット 列であって、当該端末識別子取得手段により取得された

件を満たすビット列を、前記例外情報と定めるととも に、当該ビット列を端末識別子とみなし、

前記端末識別子取得手段により取得された端末識別子及び前記みなした端末識別子のうち、最上位ビットからXビットの値が同一である端末識別子の個数が2の(N-X)乗であるという条件を満たすXの値で、かつ、N未満であるXの値を、1以上特定し、特定した各Xの値について、当該Xの値と、当該条件に係る2の(N-X)乗個の端末識別子の最上位ビットからXビットの部分のビット列の値とを特定する情報を前記包括情報と定める10ととにより前記無効化端末特定情報を生成することを特徴とする請求項10記載の暗号通信システム。

【請求項12】 前記各端末装置は、複数の製造者のうちいずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識別子中の最上位ビットから所定ビット数のビット列で当該端末装置の製造者を示すことを特徴とする請求項11記載の暗号通信システム。

【請求項13】 前記複数の端末装置は各々固有の復号 鍵を保持しており、更にコンテンツ鍵で暗号化されたコ 20 ンテンツである暗号化コンテンツを自端末装置内部に格 納可能であり、

前記出力手段は、前記無効化端末特定情報を暗号通信装置に対し送信することにより前記出力を行い、

前記暗号通信装置は、

全ての前記端末装置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を記憶 する暗号化鍵記憶手段と、

前記コンテンツ鍵を記憶するコンテンツ鍵記憶手段とを 有し、

前記無効化端末特定情報取得手段は、前記出力手段によ 30 り送信された前記無効化端末特定情報を受信することに より前記取得を行い、

前記通信手段は、前記受信された端末識別子が前記無効 化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも一 致しないと前記判定手段により判定された場合には、当 該端末識別子を送信した端末装置に対して、当該端末装 置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を用いて前記コンテンツ 鍵を暗号化して送信し、

前記端末装置は、

暗号通信装置から送信された暗号化済みのコンテンツ鍵 40 を自端末装置固有の前記復号鍵を用いて復号する復号手 段と、

前記暗号化コンテンツが自端末装置内部に格納されている場合において前記復号手段により復号されたコンテンツ鍵を用いて当該暗号化コンテンツを復号して再生する再生手段とを有することを特徴とする請求項12記載の暗号通信システム。

【請求項14】 前記各端末装置は、複数の製造者のうちいずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識 50

別子中の所定範囲のビット列で当該端末装置の製造者を 示すことを特徴とする請求項 l 記載の暗号通信システ ム

【請求項15】 前記複数の端末装置は各々固有の復号 鍵を保持しており、

前記暗号通信装置は、全ての前記端末装置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を記憶する暗号化鍵記憶手段を有し、

前記通信手段は、前記受信された端末識別子が前記無効 化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも一 致しないと前記判定手段により判定された場合には、当 該端末識別子を送信した端末装置に対して、当該端末装

置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を用いて通信データを暗 号化して送信し、 前記標末装置は、暗号通信装置から送信された通信デー

前記端末装置は、暗号通信装置から送信された通信データを自端末装置固有の前記復号鍵を用いて復号することを特徴とする請求項1記載の暗号通信システム。

【請求項16】 前記出力手段は、前記無効化端末特定情報を暗号通信装置に対し送信することにより前記出力を行い、

の 前記無効化端末特定情報取得手段は、前記出力手段により送信された前記無効化端末特定情報を受信するととにより前記取得を行うことを特徴とする請求項1記載の暗号通信システム。

【請求項17】 前記出力手段は、記録媒体を装着可能な装着部を有し、装着された記録媒体に前記無効化端末特定情報を記録することにより前記出力を行い、

前記無効化端末特定情報取得手段は、前記記録媒体を装 着可能であり、装着された記録媒体から前記無効化端末 特定情報を読み出すことにより前記取得を行うことを特 徴とする請求項1記載の暗号通信システム。

【請求項18】 複数の端末装置それぞれを識別可能な 所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化 すべき1以上の各端末装置の各端末識別子を示す無効化 端末特定情報を生成する管理装置であって.

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記無効化端末特定情報を生成する無効化端末特定情報生成手段と.

10 生成された前記無効化端末特定情報を出力する出力手段 とを備えることを特徴とする管理装置。

【請求項19】 前記無効化端末特定情報生成手段により生成される前記無効化端末特定情報は、

所定ビット数のビット列中の一部分の値を示す値情報 と、当該ビット列中における当該部分のビット位置を特 定するための位置情報とを対応付けて1組以上含んでお り

端末識別子中の部分的なビット列であって各位置情報により特定されるビット位置に所在する部分的なビット列の値が、当該位置情報に対応する値情報で示される値と

同一である全ての端末識別子それぞれによって識別される端末装置の全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報であることを特徴とする請求項18記載の管理 装置。

【請求項20】 前記各端末装置は、複数の製造者のうちいずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識 別子中の所定範囲のビット列で当該端末装置の製造者を 示すことを特徴とする請求項19記載の管理装置。

【請求項21】 複数の端末装置のうち自端末装置を識 10 別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子を保持 する各端末装置との間で通信を行う暗号通信装置であっ て、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識 別子を包括的に表現するデータ形式を用いて構成され、 無効化すべき端末装置を特定するためのものとして1以 上の各端末装置の各端末識別子を示した無効化端末特定 情報を外部から取得する無効化端末特定情報取得手段

端末装置から、当該端末装置が保持する端末識別子が送信された場合に当該端末識別子を受信する端末識別子受信手段と、

前記端末識別子受信手段により受信された端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子と 一致するか否かを判定する判定手段と、

前記受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも一致しないと前記判定手段により判定された場合には、当該端末識別子を送 30 信した端末装置との間で、当該端末装置に固有な暗号化を施すことにより所定の通信を行い、前記受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致すると前記判定手段により判定された場合には、当該端末識別子を送信した端末装置との間では前記所定の通信を行わない通信手段とを備えることを特徴とする暗号通信装置。

【請求項22】 前記無効化端末特定情報取得手段により取得される前記無効化端末特定情報は、

所定ビット数のビット列中の一部分の値を示す値情報 と、当該ビット列中における当該部分のビット位置を特 定するための位置情報とを対応付けて1組以上含んでお り、

端末識別子中の部分的なビット列であって各位置情報により特定されるビット位置に所在する部分的なビット列の値が、当該位置情報に対応する値情報で示される値と同一である全ての端末識別子それぞれによって識別される端末装置の全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報であり、

前記判定手段は、

8

前記無効化端末特定情報に含まれる各位置情報について、前記端末識別子受信手段により受信された端末識別子中の当該位置情報により特定されるビット位置に所在する部分的なビット列の値が、当該位置情報に対応する値情報で示される値と一致するか否かを検査し、

当該検査において一度でも一致した場合には、当該受信された端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致すると判定することを特徴とする請求項21記載の暗号通信装置。

【請求項23】 複数の端末装置のうち無効化すべき端末装置を特定するための無効化端末特定情報を生成する情報生成方法であって、

前記複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化すべき各端末 装置の各端末識別子を取得する端末識別子取得ステップ と、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識 20 別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記端末 識別子取得ステップにより取得された全ての端末識別子 を示す前記無効化端末特定情報を生成する生成ステップ とを含むことを特徴とする情報生成方法。

【請求項24】 前記生成ステップは、前記所定ビット数をNとすると、前記端末識別子取得ステップにより取得された端末識別子のうち最上位ビットからXビットの値が同一である端末識別子の個数が2の(N-X)乗であるという条件を満たすXの値を1以上特定し、各Xの値について、Xなるビット桁数を示す有効上位桁情報

と、当該端末識別子の最上位ビットからXビットの部分のビット列の値を示す値情報とを対応付けて、対応付けた有効上位桁情報と値情報との全ての組を構成要素とする前記無効化端末特定情報を生成することを特徴とする請求項23記載の情報生成方法。

【請求項25】 前記各端末装置は、複数の製造者のうちいずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識別子中の最上位ビットから所定ビット数のビット列で当該端末装置の製造者を示すことを特徴とする請求項24記載の情報生成方法。

【請求項26】 前記生成ステップは、前記所定ビット 数をNとすると、

前記端末識別子取得ステップにより取得されたいずれかの端末識別子の最下位ビットのみ反転したNビットのビット列であって、当該端末識別子取得ステップにより取得された他のいずれかの端末識別子とも値が同一でないという条件を満たすビット列を、例外情報として定めるとともに、当該ビット列を端末識別子とみなし、

前記端末識別子取得ステップにより取得された端末識別 50 子及び前記みなした端末識別子のうち、最上位ビットか (6)

らXビットの値が同一である端末識別子の個数が2の (N-X)乗であるという条件を満たすXの値で、か つ、N未満であるXの値を、1以上特定し、

特定した各Xの値について、当該Xの値と、当該条件に係る2の(N-X)乗個の端末識別子の最上位ビットからXビットの部分のビット列の値と対応付けて、対応付けた値の全ての組と前記例外情報とを構成要素とする前記無効化端末特定情報を生成することを特徴とする請求項23記載の情報生成方法。

【請求項27】 前記各端末装置は、複数の製造者のう 10 ちいずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識 別子中の最上位ビットから所定ビット数のビット列で当 該端末装置の製造者を示すことを特徴とする請求項26 記載の情報生成方法。

【請求項28】 複数の端末装置のうち無効化すべき端末装置を特定するための無効化端末特定情報を生成する情報生成処理をコンピュータに実行させるためのプログラムであって、

前記情報生成処理は、

前記複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数 のビット列なる端末識別子のうち、無効化すべき各端末 装置の各端末識別子を取得する端末識別子取得ステップ と、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記端末識別子取得ステップにより取得された全ての端末識別子を示す前記無効化端末特定情報を生成する生成ステップとを含むことを特徴とするプログラム。

【請求項29】 複数の端末装置のうち無効化すべき端末装置を特定するための無効化端末特定情報を生成する情報生成処理をコンピュータに実行させるためのプログラムを記録した記録媒体であって、

前記情報生成処理は、

前記複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化すべき各端末 装置の各端末識別子を取得する端末識別子取得ステップ と、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 40 情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識 別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記端末 識別子取得ステップにより取得された全ての端末識別子 を示す前記無効化端末特定情報を生成する生成ステップ とを含むことを特徴とする記録媒体。

【請求項30】 端末装置から送信される端末識別子に基づいて当該端末装置が無効化すべき端末装置であるか否かを判定する判定処理をコンピュータに実行させるためのプログラムであって、

前記判定処理は、

端末装置から送信される所定ビット数の端末識別子を受信する端末識別子受信ステップと、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識 別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、無効化す べき1以上の端末装置の各端末識別子を特定する無効化 端末特定情報を取得する無効化端末特定情報取得ステッ プと、

前記端末識別子受信ステップにより受信された端末識別 0 子が、前記無効化端末特定情報により特定される何れか の端末識別子と一致するか否かを判定する判定ステップ を含むことを特徴とするプログラム。

【請求項31】 端末装置から送信される端末識別子に基づいて当該端末装置が無効化すべき端末装置であるか否かを判定する判定処理をコンピュータに実行させるためのプログラムを記録した記録媒体であって、

前記判定処理は、

端末装置から送信される所定ビット数の端末識別子を受信する端末識別子受信ステップと、

20 前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識 別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、無効化す べき 1 以上の端末装置の各端末識別子を特定する無効化 端末特定情報を取得する無効化端末特定情報取得ステッ プと、

前記端末識別子受信ステップにより受信された端末識別子が、前記無効化端末特定情報により特定される何れかの端末識別子と一致するか否かを判定する判定ステップを含むことを特徴とする記録媒体。

30 【請求項32】 無効化端末特定データを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体であって、

前記無効化端末特定データは、複数の端末装置それぞれ を識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子の うち、無効化すべき各端末装置の各端末識別子を特定す るために、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する ための部分特定情報を記録した端末識別子特定フィール ドを有し、

当該部分特定情報により、当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現していることを特徴とする記録媒体。

【請求項33】 前記端末識別子特定フィールドは、 所定ビット数のビット列中の一部分の値を示す値情報を

前記ビット列中における前記部分のビット位置を特定するための位置情報を記録した位置情報フィールドとを対応付けてなる組を1組以上含んで構成され、

前記無効化端末特定データは、

記録した値情報フィールドと、

端末識別子中の部分的なビット列であって前記各位置情 50 報フィールド内の各位置情報により特定されるビット位

11

置に所在する部分的なビット列の値が、当該位置情報が 記録された位置情報フィールドに対応する値情報フィー ルドに記録された値情報で示される値と、同一である全 ての端末識別子それぞれを、無効化すべき各端末装置の 端末識別子として特定するデータであることを特徴とす る請求項32記載の記録媒体。

【請求項34】 前記各端末装置は、複数の製造者のう ちいずれかにより製造されたものであり、

前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識 別子中の所定範囲のビット列で当該端末装置の製造者を 10 示すことを特徴とする請求項33記載の記録媒体。

【請求項35】 複数の端末装置それぞれを識別可能な 所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化 すべき各端末装置の各端末識別子を特定するために、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する ための部分特定情報を記録した端末識別子特定フィール ドを有し

当該部分特定情報により、当該部分が当該値と同一であ る全ての端末識別子を包括的に表現していることを特徴 とする無効化端末特定データ。

【請求項36】 暗号通信装置と、当該暗号通信装置に 所定ビット数の鍵識別子を送信する端末装置と、無効化 すべき 1 以上の各鍵識別子を特定する無効化鍵識別子特 定情報を生成する管理装置とを備える暗号通信システム であって

前記管理装置は、

前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する 情報により当該部分が当該値と同一である全ての鍵識別 子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記無効化 鍵識別子特定情報を生成する無効化鍵識別子特定情報生 30 成手段と、

生成された前記無効化鍵識別子特定情報を出力する出力 手段とを有し、

前記暗号通信装置は、

前記管理装置により出力された前記無効化鍵識別子特定 情報を取得する無効化鍵識別子特定情報取得手段と、

端末装置から鍵識別子を受信する鍵識別子受信手段と、 前記鍵識別子受信手段により受信された鍵識別子が、前 記無効化鍵識別子特定情報により特定される何れかの鍵 識別子と一致するか否かを判定する判定手段と、

前記受信された鍵識別子が前記無効化鍵識別子特定情報 により特定される何れの鍵識別子とも一致しないと前記 判定手段により判定された場合に限って、当該鍵識別子 を送信した端末装置との間で、当該鍵識別子について固 有な暗号化を施すことにより所定の通信を行う通信手段 とを有することを特徴とする暗号通信システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、暗号通信システム に関し、特に、複数の端末装置のうち一部の端末装置か 50 等が用いられると考えられる。

らの要求には応えず、他の端末装置からの要求を受け付 けてその端末装置に暗号化データを送信する暗号通信装 置を含む暗号通信システムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、インターネット関連技術の進展を 背景として、インターネットを利用した電子商取引のシ ステム等が盛んに開発されている。電子商取引等におけ るデータ通信では暗号技術が用いられる。例えば、通信 相手の認証のためにしばしば公開鍵暗号系の暗号通信方 式が用いられ、データを安全に配信するためにしばしば 秘密鍵暗号系の暗号通信方式が用いられる。公開鍵暗号 系及び秘密鍵暗号系の暗号技術については、文献「現代 暗号理論」(池野信一、小山謙二、電子通信学会、1986 年) に詳しく説明されている。

【0003】公開鍵暗号系の暗号通信方式においては、 一般に、公開鍵とそれを保有する人や物等の対応関係を 証明すべく認証局と呼ばれる機関が発行した公開鍵証明 書が、公開鍵に付加されて送信される。公開鍵証明書は 基本的に秘密に扱われる必要のない公開情報である。な お、公開鍵と対になる秘密鍵は秘密に管理される必要が ある。

【0004】通常、公開鍵証明書は有効期間を持つが、 公開鍵と対になる秘密鍵が事故や事件により暴露された 場合又は暴露された疑いがある場合は、有効期間内であ っても、その公開鍵証明書を無効化する必要がある。公 開鍵証明書を無効化する方法として、文献「ディジタル 署名と暗号技術」(山田慎一郎訳、株式会社ピアソン・ エデュケーション、189頁~196頁、1997年)には、証明 書廃棄リスト(CRL:Certificate Revocation Lis t) を公開する方法が示されている。このCRLには、 無効化すべき全ての公開鍵証明書のシリアル番号が記載 されており、CRLを利用して、CRLに記載されてい るシリアル番号の付いた公開鍵証明書を、無効とし使用

【0005】ところで、著作権保護その他の目的から暗 号化されている映画等のデジタルコンテンツを適切に利 用すべきことが要求されるデジタルコンテンツ受信再生 用の多数の端末装置に対し、その要求に応じて配信装置 がデジタルコンテンツの復号用の鍵(以下、「コンテン ツ鍵」という。)を配信するような配信サービスについ て考えた場合、著作権保護等に鑑みれば、そのコンテン ツ鍵の配信は、適切な端末装置に対してのみ行われるべ きである。

できなくなるような機構が構築できる。

【0006】この配信サービスにおいて、端末装置は装 置固有の秘密鍵を有し、鍵を配信する側の配信装置は、 端末装置からコンテンツ鍵の配信要求とともに端末装置 固有の端末識別子(端末ID)の通知を受けて、コンテ ンツ鍵に、その端末装置固有の秘密鍵でのみ復号可能な 暗号化を施してその端末装置に送信するような配信方式

【0007】との場合に、ある一部のメーカーが製造し た端末装置における秘密鍵の実装方法に問題があること が判明した後には、そのメーカーの一群の端末装置に対 してはコンテンツの鍵の配信を行わないようにする必要 がある。また、端末装置におけるデジタルコンテンツの コピーを防止する等の機構について、ある一部のメーカ ーが製造した端末装置におけるその機構を無力化する方 法が暴露された後には、そのメーカーの一群の端末装置 に対してはコンテンツ鍵の配信を行わないようにする必 要がある。

【0008】即ち、不正な状態となった端末装置に対し てのコンテンツ鍵の配信を停止する必要がある。この必 要性に応える方法として、配信サービスにおいて、配信 装置は、端末装置からコンテンツ鍵の配信要求とともに 端末IDを受け取ることとし、上述の公開鍵証明書のシ リアル番号の代わりに無効化すべき全ての端末装置につ いての端末IDを記載しておくこととした変形版のCR L(以下、「TRL」(無効化端末リスト、Terminal R evocation List) という。) を用いることとし、受け取 った端末IDがTRLに記載されていれば、その配信要 20 求に応じず、記載されていない場合にのみ配信要求に応 じて鍵を配信するというような方法が考えられる。

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述の 方法では、無効化すべき端末装置が多数の場合に、その 全ての端末装置の端末IDを記載するのでTRLのデー タサイズが膨大になる。仮に、配信サービスの対象とす る端末装置を、約40億台とし、端末IDを4バイト以 上の固定長データとし、その端末装置のうちの1%を無 効化する必要があると想定した場合には、TRLは16 30 0メガバイト以上のデータサイズになる。

【0010】とのため、配信サービスにおいて、多数の 端末装置に対応するために、コンテンツ鍵を配信する側 の配信装置を各地域等に分散して多数設けておき、1つ の管理装置でTRLを生成してそのTRLにデジタル署 名等を含め、公衆通信網等を通じて各配信装置に送信 し、各配信装置ではそのTRLに基づいて端末装置への 配信可否を判定するような運用形態を想定した場合、通 信データ量が多く、また、各配信装置が保持すべきデー タ量も多くなることから、この配信サービスは実用に耐 40 えないものとなるおそれがある。

【0011】例えば、無効化すべき端末装置が増加する 毎にTRLの送信を行うこととしたならば、通信データ **量の多さにより、通信渋滞を招いてしまう。また、配信** 装置が端末装置から端末IDを伴い配信要求を受けた時 点で管理装置に最新のTRLを要求して、TRLを受け 取ってからTRLに基づき端末IDの照合を行うことと したならば、配信装置がTRLの受信に多くの時間を要 することにより、端末装置からの要求への応答が遅れて しまう。

【0012】そこで、本発明は、かかる問題に鑑みてな されたものであり、TRLを用いて一部の無効化すべき 端末装置を除いた適切な端末装置に対してのみ、コンテ ンツ鍵を暗号化して配信する等の暗号通信に係るサービ スを行う暗号通信システムであって、TRLのデータサ イズを抑えて実用性を高めた暗号通信システムを、提供 することを目的とする。

【0013】また、本発明は、上述の暗号通信システム の構築に資する各種技術を提供することをも目的とす 10 る。

[0014]

【課題を解決するための手段】上記課題を達成するため に、本発明に係る暗号通信システムは、暗号通信装置 と、自端末装置を識別可能な所定ビット数のビット列な る端末識別子を、当該暗号通信装置に送信する機能を有 する複数の端末装置と、無効化すべき端末装置を特定す るものとして1以上の端末識別子を示す無効化端末特定 情報を生成する管理装置とを備える暗号通信システムで あって、前記管理装置は、前記所定ビット数のビット列 中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値 と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデー タ形式を用いて、前記無効化端末特定情報を生成する無 効化端末特定情報生成手段と、生成された前記無効化端 末特定情報を出力する出力手段とを有し、前記暗号通信 装置は、前記管理装置により出力された前記無効化端末 特定情報を取得する無効化端末特定情報取得手段と、端 末装置から端末識別子が送信された場合に当該端末識別 子を受信する端末識別子受信手段と、前記端末識別子受 信手段により受信された端末識別子が、無効化すべき端 末装置を特定するものとして前記無効化端末特定情報に より示される何れかの端末識別子と一致するか否かを判 定する判定手段と、前記受信された端末識別子が前記無 効化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも 一致しないと前記判定手段により判定された場合には、 当該端末識別子を送信した端末装置との間で、当該端末 装置に固有な暗号化を施すことにより所定の通信を行 い、一方、前記受信された端末識別子が前記無効化端末 特定情報により示される何れかの端末識別子と一致する と前記判定手段により判定された場合には、当該端末識 別子を送信した端末装置との間では前記所定の通信を行 わない通信手段とを有することを特徴とする。

【0015】ことで、暗号通信装置は、例えば実施の形 態1~3で示すようなコンテンツ鍵配信装置であり、所 定の通信とは例えば暗号化コンテンツ鍵の送信であり、 無効化端末特定情報は例えば実施の形態1~3において 示すTRLである。本発明により、あるビット列を含む 全ての端末IDを、それに含まれる共通するビット列の 値と位置とを特定する情報で包括的に表現するので、T RLのデータ量を比較的小さく抑えることができるよう

50 になり、この結果、一部の無効化すべき端末装置を除い

た適切な端末装置に対してのみ、コンテンツ鍵を暗号化 して配信する等の暗号通信に係るサービスを行う実用的 な暗号通信システムが実現される。

【0016】また、本発明に係る管理装置は、複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化すべき1以上の各端末装置の各端末識別子を示す無効化端末特定情報を生成する管理装置であって、前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を10用いて、前記無効化端末特定情報を生成する無効化端末特定情報生成手段と、生成された前記無効化端末特定情報を出力する出力手段とを備えることを特徴とする。

【0017】また、本発明に係る暗号通信装置は、複数 の端末装置のうち自端末装置を識別可能な所定ビット数 のビット列なる端末識別子を保持する各端末装置との間 で通信を行う暗号通信装置であって、前記所定ビット数 のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部 分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表 現するデータ形式を用いて構成され、無効化すべき端末 20 装置を特定するためのものとして1以上の各端末装置の 各端末識別子を示した無効化端末特定情報を外部から取 得する無効化端末特定情報取得手段と、端末装置から、 当該端末装置が保持する端末識別子が送信された場合に 当該端末識別子を受信する端末識別子受信手段と、前記 端末識別子受信手段により受信された端末識別子が、無 効化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化端 末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致す るか否かを判定する判定手段と、前記受信された端末識 別子が前記無効化端末特定情報により示される何れの端 30 末識別子とも一致しないと前記判定手段により判定され た場合には、当該端末識別子を送信した端末装置との間 で、当該端末装置に固有な暗号化を施すことにより所定 の通信を行い、前記受信された端末識別子が前記無効化 端末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致 すると前記判定手段により判定された場合には、当該端 末識別子を送信した端末装置との間では前記所定の通信 を行わない通信手段とを備えることを特徴とする。

【0018】また、本発明に係る情報生成方法は、複数の端末装置のうち無効化すべき端末装置を特定するため 40の無効化端末特定情報を生成する情報生成方法であって、前記複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化すべき各端末装置の各端末識別子を取得する端末識別子取得ステップと、前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記端末識別子取得ステップにより取得された全ての端末識別子を示す前記無効化端末特定情報を生成する生成ステップとを含むことを特徴とする。 50

[0019]

【発明の実施の形態】以下、本発明をコンテンツの著作権保護等に配慮したシステムに応用した一実施形態であるコンテンツ鍵配信システムについて、図面を用いて説明する。

<実施の形態1>

<システム構成>図1は、本発明の実施の形態1に係る コンテンツ鍵配信システムの構成図である。

【0020】コンテンツ鍵配信システム100は、コンテンツを再生する複数のコンテンツ再生装置130と、暗号化されたコンテンツ鍵(以下、「暗号化コンテンツ鍵」という。)を各コンテンツ再生装置の要求に応じて配信するコンテンツ鍵配信装置120と、コンテンツ鍵配信装置120と、コンテンツ鍵配信装置120に対して暗号化コンテンツ鍵の配信可否の判断材料となる情報である無効化端末リスト(TRL)を送信する管理装置110を含んで構成される。なお、コンテンツ鍵配信システム100においてコンテンツ鍵配信装置120は、1台又は複数台備えられる。

【0021】ここで、コンテンツ再生装置130a、130b等は、例えば各家屋に設置され、通信路又は記録媒体等を経由して暗号化されたコンテンツを取得し、そのコンテンツをコンテンツ鍵を用いて復号して再生する機能を有する装置である。著作権保護等に配慮したシステムにおいては、コンテンツは暗号化され流通の対象とされることを想定している。このため、コンテンツ再生装置は、暗号化コンテンツ鍵をコンテンツ鍵配信装置120から受信し復号することによりコンテンツ鍵を得なければ、その暗号化されたコンテンツを、復号できず、そのため再生できない。

【0022】コンテンツ再生装置130(以下、「端末」ともいう。)は各々、CPU、メモリ、ハードディスク、外部との通信機構等を備えておりディスプレイ装置やスピーカ等を通じて、映画等のコンテンツをユーザに視聴可能なように再生するコンテンツ再生処理を行う装置であって、機能的には端末ID記憶部131、復号鍵記憶部132、暗号化コンテンツ格納部133、要求送出部134、暗号化コンテンツ鍵受信部135、復号部136及び再生部137を有する。

【0023】端末ID記憶部131は、各端末を識別するための端末IDを記憶しているROM (read only me mory)等の一記憶領域である。例えば、コンテンツ鍵配信システム100において16台の端末が用いられ得る場合には、16台を識別可能な4ビット以上のビット列で端末IDは構成され、例えば、50億台の端末を想定する場合には端末IDは32ビットを超えるビット列となる。なお、実施の形態1においては、説明の便宜上、16台の端末を想定して、端末IDを4ビットとした例を主に用いて説明する。

【0024】復号鍵記憶部132は、暗号化コンテンツ 50 鍵の復号用に用いられる復号鍵を記憶しているROM等 の一記憶領域である。この復号鍵は、端末毎に固有の値 を有する秘密鍵であり、例えば128ビットで構成され る。暗号化コンテンツ格納部133は、暗号化されたコ ンテンツを格納するハードディスク等の記録媒体の一領 域である。なお、端末は暗号化されたコンテンツを受信

17

等により外部から取得して暗号化コンテンツ格納部13 3に格納する機能を有する。

【0025】要求送出部134は、端末ID記憶部13

1に記憶されている端末 I Dを含む送信要求情報を公衆 網等の通信路101を通じてコンテンツ鍵配信装置12 0 に送信する機能を有する。暗号化コンテンツ鍵受信部 135は、コンテンツ鍵配信装置120から暗号化コン テンツ鍵が送信された場合にその暗号化コンテンツ鍵を 受信する機能を有する。

【0026】復号部136は、暗号化コンテンツ鍵受信 部135により受信された暗号化コンテンツ鍵を受け取 ると復号鍵記憶部132に記憶されている復号鍵を用い てその暗号化コンテンツ鍵を復号し、復号の結果として 得られるコンテンツ鍵を再生部137に送出する機能を 有する。また、再生部137は、暗号化コンテンツ格納 20 部133に格納されている暗号化されているコンテンツ を、復号部136から伝えられたコンテンツ鍵を用いて 復号して再生する機能を有する。この再生部137によ りコンテンツが再生されると、ユーザはコンテンツを視 聴できる。

【0027】なお、要求送出部134、暗号化コンテン ツ鍵受信部135、復号部136及び再生部137の行 う機能の一部は、メモリに格納された制御プログラムが CPUに実行されることにより実現される。管理装置1 10は、例えばコンテンツの著作権等の保護に関する業 30 務を行う機関に設置されるコンピュータ等であり、各端 末130のうち、内部に記憶されている復号鍵が暴露さ れる等により著作権等の保護が図れない事態に陥ってい る全ての端末、即ち暗号化コンテンツ鍵の配信先にすべ きでない全ての端末を、特定するための情報を主たる内 容とするTRLを生成してコンテンツ鍵配信装置120 に送信するTR L生成送信処理を行う装置である。以 下、暗号化コンテンツ鍵の配信先にすべきでない端末を 無効化端末という。

【0028】この管理装置110は、図1に示すよう に、無効化端末ID群取得部111、TRL生成部11 2、TRL送信部113を備える。ここで、無効化端末 ID群取得部111は、全ての無効化端末についての端 末IDを特定する情報を取得し、取得した各端末IDを TRL生成部112に与える機能を有する。

【0029】TRL生成部112は、無効化端末ID群 取得部111から与えられた各端末IDに基づいて無効 化端末を特定する情報を主たる内容とするTRLを生成 し、TRL送信部113に伝える機能を有する。なお、

た、TRL送信部113は、TRL生成部112から伝 えられたTRLを通信路を通じてコンテンツ鍵配信装置 120に対して送信する機能を有する。

【0030】管理装置110が行うTRL生成送信処理 の手順については後に説明する。なお、この管理装置1 10は、定期的或いはTRLに含めるべき無効化端末の 情報が変化した時等に、TRLをコンテンツ鍵配信装置 120に送信するように運用されることが想定される。 コンテンツ鍵配信装置120は、各端末からの暗号化コ ンテンツ鍵の送信要求を受けるとその端末が無効化端末 でない場合に限りその端末に暗号化コンテンツ鍵を送信 することを内容とするコンテンツ鍵配信処理を行うコン ピュータであり、機能的には、TRL格納部121、T RL受信部122、コンテンツ鍵記憶部123、暗号化 鍵群記憶部124、送信要求受付部125、照合部12 6、暗号化部127及び暗号化コンテンツ鍵送信部12 8を有する。

【0031】CCで、TRL格納部121は、TRLを 格納するためのハードディスク等の記録媒体の一領域で ある。TRL受信部122は、管理装置110から送信 されるTRLを受信してTRL格納部121に格納する 機能を有する。コンテンツ鍵記憶部123は、コンテン ツ鍵を記憶しているメモリ等の一記憶領域である。

【0032】暗号化鍵群記憶部124は、各端末につい て、その復号鍵に呼応する暗号化鍵とその端末の端末Ⅰ Dと対応付けて、予め格納しているハードディスク等の 一領域である。送信要求受付部125は、公衆網等を通 じて各端末から送られる送信要求を受け付けて、送信要 求に含まれる端末 I Dを照合部 1 2 6 に伝える機能を有 する。

【0033】照合部126は、送信要求受付部125か ら伝えられた端末 I Dが、TR L により特定される無効 化端末のいずれかと一致するか否かを照合することによ り送信要求元の端末が無効化端末であるか否かを判定 し、無効化端末であると判定した場合にはエラーメッセ ージを送信元に返すべき旨の指示を暗号化コンテンツ鍵 送信部128に伝え、無効化端末でないと判定した場合 には送信要求受付部125から伝えられた端末 I Dを暗 号化部127に伝える機能を有する。

【0034】暗号化部127は、照合部126から端末 IDを伝えられた場合には、暗号化鍵群記憶部124に おいてその端末IDと対応付けられている暗号化鍵を用 いて、コンテンツ鍵記憶部123に格納されているコン テンツ鍵を暗号化することにより、暗号化コンテンツ鍵 を生成して暗号化コンテンツ鍵送信部128に送出する 機能を有する。

【0035】また、暗号化コンテンツ鍵送信部128 は、照合部126からエラーメッセージを送信元に返す べき旨の指示を伝えられた場合には、送信要求を発した このTRLの生成については、後に詳しく説明する。ま 50 端末に対してエラーメッセージを送信し、暗号化部12

7から暗号化コンテンツ鍵を伝えられた場合には、送信 要求を発した端末に対してその暗号化コンテンツ鍵を送 信する機能を有する。

19

【0036】<端末ID/復号鍵/暗号化鍵>図2は、 各端末が記憶している端末IDと復号鍵とを示す図であ る。コンテンツ鍵配信システム100が、16台の端末 を含み、端末 I Dは 4 ビットである場合において、同図 に示すように、例えば端末0は「0000」という端末 IDと復号鍵DKOを保持し、端末1は「0001」と いう端末 I Dと復号鍵 DK 1を保持し、端末 15は「1 10 111」という端末 I Dと復号鍵 D K 15を保持してい る。なお、復号鍵DKO、DK1、・・・、DK15は いずれも、相互に値が一致しないビット列である。ま た、各端末は、復号鍵を耐タンパ技術等によって秘密状

【0037】図3は、各端末が保持する端末IDの値の 決定方法を示す概念図である。例えば著作権等の保護に 関する業務を行う機関によって、各メーカーの製造する 各端末への端末IDの割り当てが定められ、メーカーは 端末の製造段階において、その割り当てに従って各端末 20 にその割り当てられた端末 I Dを記憶したROM等をセ ットする。

【0038】図3中の円をノードといい、円と円を繋ぐ 直線をパスと表現すると、図3では、16台の各端末を 最下位レイヤの各々のノード12と対応付けるように2 分木の木構造を定め、あるノードから下位のレイヤのノ ードへの2つのパスそれぞれに「0」と「1」とのいず れかの値を付している。各端末の端末IDは、最上位レ イヤのノード11からその端末に対応する最下位レイヤ のノード12とを結ぶ全てのパスに付された「0」又は 30 「1」の値を、上位のレイヤから下位のレイヤの方向に 連結して得られたビット列で表される。従って、図2で 示したように各端末について端末IDが定められる。

【0039】図4は、コンテンツ鍵配信装置120の暗 号化鍵群記憶部124に記憶されるデータの内容例を示 した図である。暗号化鍵群記憶部124には、同図に示 すように、全ての端末に対する端末IDと暗号化鍵とが 対応付けられて格納されている。例えば、「0000」 という端末IDには暗号化鍵EKOが対応付けられてお り、この暗号化鍵EK0は端末0に保持されている復号 40 鍵DKOと呼応する鍵である。従って、暗号化鍵EKO を用いて暗号化されたデータは復号鍵DKOを用いて復 号することが可能となる。

【0040】なお、暗号化鍵EKiとそれに呼応する復 号鍵DKiは、コンテンツ鍵を暗号化するための暗号化 アルゴリズムに秘密鍵暗号系を用いるのであればEKi とDKiとは一致し、公開鍵暗号系を用いるのであれば EKiとDKiとは一致はしないが対となるものであ る。

0のシステム動作の概要について説明する。

【0041】<管理装置の動作>図5は、管理装置11 Oが行うTRL生成送信処理を示すフローチャートであ る。管理装置110のTRL生成部112は、無効化端 末ID群取得部111より無効化端末についての端末I D群を取得し(ステップS21)、TRLにおける無効 化端末を特定する情報部分(以下、「端末 I D関連情 報」という。)の内容を算定するTRL用データ生成処 理を行う(ステップS22)。TRL用データ生成処理 の詳細については後述する。

【0042】TRL用データ生成処理の後、TRL生成 部112は、生成した端末ID関連情報を含めたTRL を構築し(ステップS23)、そのTRLをTRL送信 部113に伝え、これを受けてTRL送信部113はそ のTRLを通信路を通じてコンテンツ鍵配信装置120 に送信する(ステップS24)。

<コンテンツ再生装置の動作>図6は、コンテンツ再生 装置130が行うコンテンツ再生処理を示すフローチャ ートである。

【0043】コンテンツ再生装置130(端末)は、例 えばユーザのコンテンツ再生を指示する操作を受けたと き等に、コンテンツ再生処理を行う。まず、端末の要求 送出部134が、端末ID記憶部131に記憶されてい る自端末固有の端末IDを含めたデータで構成される送 信要求を通信路を通じてコンテンツ鍵配信装置120に 送信することにより、暗号化コンテンツ鍵の送信を要求 する(ステップS31)。なお、この送信要求に応答し て、コンテンツ鍵配信装置120からは暗号化コンテン ツ鍵、又はエラーメッセージが送られることになる。

【0044】送信要求の後に、暗号化コンテンツ鍵受信 部135は、暗号化コンテンツ鍵の受信に成功したかを 判定し(ステップS32)、暗号化コンテンツ鍵が正常 に受信された場合に限り、その暗号化コンテンツ鍵を復 号部136に伝える。これを受けて復号部136は復号 鍵記憶部132に保持されている復号鍵を用いて暗号化 コンテンツ鍵を復号して、その復号の結果として得られ るコンテンツ鍵を再生部137に伝える(ステップS3

【0045】コンテンツ鍵を伝えられると再生部137 は、暗号化コンテンツ格納部133に格納されている暗 号化されたコンテンツをそのコンテンツ鍵を用いて復号 しつつ再生する(ステップS34)。この再生により、 例えばディスプレイ装置やスピーカを通じて映像、音声 等が出力され、ユーザはコンテンツの視聴が可能にな

【0046】 <コンテンツ鍵配信装置の動作>図7は、 コンテンツ鍵配信装置120が行うコンテンツ鍵配信処 理を示すフローチャートである。コンテンツ鍵配信装置 120は、TRLを、コンテンツ鍵配信処理を行う前に <システム動作>以下、コンテンツ鍵配信システム10 50 少なくとも1度はTRL受信部122により受信してT

RL格納部121に格納しており、コンテンツ再生装置 130から送信要求が送られる度にコンテンツ鍵配信処

21

【0047】コンテンツ再生装置130(端末)から送 信要求が送られると、送信要求受付部125は送信要求 を受信しその送信要求に含まれる端末 I Dを照合部 1 2 6に伝える(ステップS41)。照合部126は、端末 I Dが伝えられると、TRLを参照してその端末 I Dが 無効化端末の端末IDであるか否かを判定するTRL照 合処理を行う (ステップS 4 2)。 なお、 T R L 照合処 10 理の詳細については後述する。

【0048】TRL照合処理の結果として、送信要求に 係る端末IDが、無効化端末の端末IDであると判定し た場合には(ステップS43)、照合部126はエラー メッセージを送信要求の送信元の端末に返すべき旨の指 示を暗号化コンテンツ鍵送信部128に伝えて、これに 応じて暗号化コンテンツ鍵送信部128がエラーメッセ ージをその端末に送信するといったエラー処理を行い (ステップS47)、コンテンツ鍵配信処理を終了す

【0049】ステップS43においてTRL照合処理の 結果として、送信要求に係る端末IDが、無効化端末の 端末 I Dではないと判定した場合には、照合部 1 2 6 は、送信要求に係る端末IDを暗号化部127に伝え、 これを受けて暗号化部127は、その端末IDに対応す る暗号化鍵を暗号化鍵群記憶部124から取り出してそ の暗号化鍵を用いて、コンテンツ鍵記憶部123に記憶 されているコンテンツ鍵を暗号化して暗号化コンテンツ 鍵を生成し、その暗号化コンテンツ鍵を暗号化コンテン ツ鍵送信部128に伝える(ステップS45)。

【0050】暗号化コンテンツ鍵を伝えられると、暗号 化コンテンツ鍵送信部128はその暗号化コンテンツ鍵 を送信要求を発した端末に送信し(ステップS46)、 これでコンテンツ鍵配信処理は終了する。

<TRLの構成>図8は、実施の形態1におけるTRL のデータ構成を示す図である。

【0051】なお、同図中のビットサイズ例は端末が1 6台の場合を想定しているが、括弧内には、参考のため 実用的な例として、端末数が数億台以上である場合に対 応したビットサイズの例を示している。以下、端末が1 40 6台の場合についてのビットサイズ例を用いて説明す る。同図に示すように、TRLは、8ビットのバージョ ン情報210と、端末ID関連情報220と、64ビッ トの署名情報230とから構成される。

【0052】バージョン情報210は、TRLのバージ ョン番号を示す情報であり、例えば内容の異なるTRL が新たに生成される毎に、そのバージョン番号が変えら れる。端末ID関連情報220は、グループ情報221 と個別情報225とから構成される。

クデータ224との組の1個又は複数個を含み、その個 数を示すエントリ数222を含む。その組の数がM個で あれば、エントリ数222の示す値はMとなる。ここ で、マスクデータ224は、これを構成する4ビットの ビット列のうち上位Xビットを「1」にし残りの下位ビ ットがあればその下位ビット全てを「0」とした形式の データであり、これによりXが表現される。

【0054】また、Xを表すマスクデータ224と組を なす I D 2 2 3 は、これを構成する 4 ビットのビット列 のうち上位からXビット分の内容のみが有用であり、そ の他の値は例えば「0」とした形式のデータとなる。こ のID223とマスクデータ224との組により、マス クデータ224で表される上位XビットがID223の 値と一致する全ての端末 I Dを、即ち2の(4-X)乗 個の無効化端末の端末IDを示す。

【0055】従って、グループ情報221は、複数の無 効化端末の端末 I Dを包括的に表現する 1 又は複数の組 から成る。個別情報225は、1又は複数個のID22 7を含み、その個数を示すエントリ数226を含む。 I 20 D227の個数がN個であれば、エントリ数226の示 す値はNとなる。

【0056】とのID227は、無効化端末の端末ID を示す。従って、個別情報225は、個別に無効化端末 の端末 I Dを表現する 1 又は複数の情報から成る。署名 情報230は、バージョン情報210及び端末ID関連 情報220の全体を反映して作成されるいわゆるデジタ ル署名である。図9は、TRLの内容例を示す図であ

【0057】同図では、グループ情報として、ID22 3がビット列「1100」であってマスクデータ224 30 がビット列「1100」である組とID223がビット 列「0110」であってマスクデータ224がビット列 「1110」である組とを有し、個別情報として、ID 227がビット列「0001」である情報を含むTRL を例示している。

【0058】この「1100」なるマスクデータと「1 100」なるIDとの組により、「1100」、「11 01」、「1110」及び「1111」という4個の無 効化端末の端末IDが表され、また、「1110」なる マスクデータと「0110」なるIDとの組により、

「0110」及び「0111」という2個の無効化端末 の端末IDが表される。

【0059】従って、図9に示すTRLは、グループ情 報で6個と個別情報で1個の合計7個の無効化端末の端 末IDを示している。

<TRL用データ生成処理>図10は、実施の形態1に おける管理装置110により行われるTRL生成送信処 理の一部であるTRL用データ生成処理を示すフローチ ャートである。なお、同図では、端末IDをNビットと 【0053】グループ情報221は、1D223とマス 50 汎用的に表現しているが、ここでは4ビットであるもの として説明する。

【0060】管理装置110においてTRL生成部112は、無効化端末ID群取得部111より無効化端末についての端末ID群を取得した後にTRL用データ生成処理を行う(図5参照)。まず、TRL生成部112は、取得した端末ID群をメモリ等の記憶媒体の一領域である作業用ID領域に格納し(ステップS201)、メモリ等の記憶媒体の一領域である作業用ビット領域に1ビットのビットデータ「0」と「1」との2つを格納し(ステップS202)、変数Xに1を設定する(ステ 10ップS203)。

23

【0061】続いて、TRL生成部112は、作業用ビ ット領域中、未着目のXビットのビットデータの1つに 着目し(ステップS204)、作業用ID領域中に格納 されている端末IDのうち、上位Xビットが着目中のビ ットデータと一致するという条件を満たすものの数をカ ウントする(ステップS205)。ステップS205の 結果、カウント数が2の(4-X)乗となった場合には (ステップS206)、TRL生成部112は、ステッ ブS205におけるその条件を満たす端末 I Dを作業用 20 ID領域から削除し(ステップS207)、その条件を 満たす端末IDについて、上位Xビット分を「1」とし て他のビットを「0」とした4ビットのビット列をマス クデータとして、更に上位Xビット分を着目中のビット データと同一にして他のビットを「0」とした4ビット のビット列をIDとして、そのマスクデータとIDとを 対応付けてグループ情報としてメモリ等の記憶媒体の一 領域に保存し(ステップS208)、ステップS209 の判断を行う。

【0062】また、ステップS205の結果、カウント 30 数が0又は1であった場合には(ステップS206)、 TRL生成部112は、ステップS207及びステップ S208をスキップしてステップS209の判断を行 う。また、ステップS205の結果、カウント数が2の (4-X)乗、0及び1のいずれでもない場合には(ス テップS206)、TRL生成部112は、ステップS 205におけるその条件を満たす端末 I Dのうち上位か らX+1ビット目が「0」のものが2個以上存在すれ は、着目中のビットデータの下位に1ビットの「0」を 加えて形成されるビットデータを作業用ビット領域に格 40 納し(ステップS210)、その条件を満たす端末ID のうち上位からX+1ビット目が「1」のものが2個以 上存在すれば、着目中のビットデータの下位に 1 ビット の「1」を加えて形成されるビットデータを作業用ビッ ト領域に格納し(ステップS211)、ステップS20 9の判断を行う。

【0063】ステップS209では、TRL生成部11 2は、未着目のXビットのビットデータが存在するか否 かを判定し、未着目のXビットのビットデータが未だ存 在すればステップS204に戻って次のビットデータに 50

着目して処理を行い、未着目のXビットのビットデータが存在しなければ変数Xを1増加し(ステップS212)、変数Xが4と等しいか否かを判定する(ステップS213)。

【0064】TRL生成部112は、ステップS213において変数Xが4と等しくないと判定した場合には、再びステップS204に戻って次のビットデータに着目して処理を行い、変数Xが4と等しいと判定した場合には、作業用ID領域に端末IDが残っていればその全ての端末IDを個別情報中のIDとしてメモリ等の記憶媒体の一領域に保存し(ステップS214)、これによりTRL用データ生成処理を終了する。

【0065】なお、図5のステップS23で示すTRLの構築は、上述のTRL用データ生成処理によって記憶媒体の一領域に保存されたグループ情報及び個別情報に、それぞれエントリ数を付加して、更にバージョン情報及び署名情報を加えることによって実行される。従って、例えば、TRL生成部112が無効化端末ID群取得部111から「0001」、「0110」、「0111」、「1110」及び「1111」の7個の端末IDを取得した場合には、上述の手順により、図9に例示した内容のTRLが生成されることになる。このTRLは、図3において隣接した端末6及び端末7のグループと、端末12〜端末15のグループと、更に端末1が無効化端末であることを表している。

【0066】また、無効化端末が1台もない場合においては、TRLのグループ情報中のエントリ数は0となり、個別情報中のエントリ数も0となる。

<TRL照合処理>図11は、実施の形態1におけるコンテンツ鍵配信装置120により行われるコンテンツ鍵配信処理の一部であるTRL照合処理を示すフローチャートである。

【0067】コンテンツ鍵配信装置120の照合部126は、端末から送られた端末IDを送信要求受付部125より得る度にこのTRL照合処理を行う。照合部126は、端末から送られた端末IDと一致するID227が、TRL格納部121に格納されているTRL中の個別情報225中に存在するか否かを判定し(ステップS221)、一致するID227が存在すれば端末から取得した端末IDは無効化端末の端末IDであると判定し(ステップS222)、TRL照合処理を終了する。

【0068】ステップS221において、端末から送られた端末IDと一致するID227がTRLの個別情報225中に含まれていないと判定した場合には、照合部126は、TRLのグループ情報中の1組のID223及びマスクデータ224で表されるいずれかの端末IDと、端末から送られた端末IDとが一致するかを検査する(ステップS223、S224)。

【0069】即ち、照合部126は、端末から送られた

(14)

端末IDとマスクデータ224とのビット毎の論理積を求めて(ステップS223)、求めた論理積がそのマスクデータ224と組をなすID223と一致するか否かを判定し(ステップS224)、一致すれば、端末から取得した端末IDは無効化端末の端末IDであると判定し(ステップS222)、TRL照合処理を終了する。【0070】また、ステップS224において、一致しない場合には、照合部126はTRLのグループ情報中の全でのID223とマスクデータ224との組についてステップS223及びステップS224の処理を行な10ったかを判定し(ステップS225)、全ての組についての処理済みでない場合にはステップS223及びステップS224の処理を再び行う。

25

【0071】ステップS225において、全ての組について処理済みであると判定した場合には、照合部126は、端末から取得した端末IDは無効化端末の端末IDでないと判定し(ステップS226)、TRL照合処理を終了する。以下、TRL格納部121に格納されているTRLは図9に例示した内容であることを前提として、図7及び図11を用いて、端末13から端末ID「1101」を含めた送信要求がコンテンツ鍵配信装置120の具体的動作について説明する。

【0072】コンテンツ鍵配信装置120の送信要求受付部125は、端末13から送られた端末ID「1101」を取得して照合部126に伝え(ステップS41)、照合部126は、端末13から送られた端末ID「1101」がTRLの個別情報中にあるか否かを判定するが(ステップS221)、個別情報中には「0001」というIDしか含まれていないため、端末ID「1101」とグループ情報中のマスクデータ「1100」との論理積を求める(ステップS223)。

【0073】 このステップS223により求められる論理積は「1100」となり、照合部126は、その求められたビット列「1100」とID「1100」とが一致するか否かを判定し(ステップS224)、一致するので、端末から取得した端末IDは無効化端末のIDであると判定し(ステップS222)、この結果(ステップS43)、エラーメッセージを送信すべき旨を暗号化コンテンツ鍵送信部128に伝え、これを受けて暗号化コンテンツ鍵送信部128がエラーメッセージを端末13に送信する(ステップS47)。

【0074】次に、同じ前提の下で、復号鍵DK2を保持する端末2から端末ID「0010」を含めた送信要求がコンテンツ鍵配信装置120に送られた場合を想定してコンテンツ鍵配信装置120の具体的動作について説明する。コンテンツ鍵配信装置120の送信要求受付部125は、端末2から送られた端末ID「0010」を取得して照合部126に伝え(ステップS41)、照合部126は、端末2から送られた端末ID「001

0」がTRLの個別情報中にあるか否かを判定するが (ステップS221)、個別情報中には「0001」というIDしか含まれていないため、端末ID「0010」とグループ情報中のマスクデータ「1100」との 論理積を求める (ステップS223)。

【0075】とうして求められる論理積は「0000」となり、照合部126は、その求められたビット列「0000」とID「1100」とが一致するか否かを判定し(ステップS224)、一致しないので、次に、端末から送られた端末ID「0010」と、グループ情報中のマスクデータ「1110」との論理積を求める(ステップS225、ステップS223)。

【0076】こうして求められる論理積は「0010」となり、照合部126は、その求められたビット列「0010」とID「0110」とが一致するか否かを判定し(ステップS224)、一致せず、未処理のグループ情報中のマスクデータは既にないため(ステップS225)、端末から取得した端末ID「0010」は無効化端末の端末IDでないと判定し(ステップS226、S2043)、その端末ID「0010」を暗号化部127に伝える。

【0077】これを受けて暗号化部127は、暗号化鍵群記憶部124から「0010」に対応する暗号化鍵EK2(図4参照)を抽出して用いることにより、コンテンツ鍵記憶部123に格納されているコンテンツ鍵を暗号化して(ステップS45)、その結果として得られる暗号化コンテンツ鍵を暗号化コンテンツ鍵を信部128に伝える。

【0078】暗号化コンテンツ鍵を伝えられると暗号化コンテンツ鍵送信部128は、その暗号化コンテンツ鍵を端末2に送信する(ステップS46)。従って、この暗号化コンテンツ鍵を取得した端末2は、内部に保持する復号鍵DK2を用いて復号し、コンテンツ鍵を得ることができる。

<実施の形態2>以下、実施の形態2に係るコンテンツ 鍵配信システムについて説明する。

【0079】 この実施の形態2に係るコンテンツ鍵配信システムは、実施の形態1で示したコンテンツ鍵配信システムは、実施の形態1で示したコンテンツ鍵配信システム100と基本的に同様のシステム構成を有し、基本的に同様のシステム動作を行う。従って、各装置については図1等で付した符号を用いて示し、また、実施の形態1と同等の部分についての説明は省略する。但し、実施の形態2では、端末IDのデータ構成を特別なものと定めており、また、TRLのデータ構造を実施の形態1におけるものとは異なったものにしている。このため、管理装置110は実施の形態1で示したTRL用データ生成処理とは異なるTRL用データ生成処理を行い、コンテンツ鍵配信装置120は実施の形態1で示したTRL照合処理とは異なるTRL照合処理を行う。

50 【0080】<端末ID>図12は、実施の形態2にお

ける端末IDのデータ構成を示す図である。同図では、 コンテンツ鍵配信システムにおける端末数として数億台 以上に対応できるように端末IDを128ビットのもの とした構成例を示している。端末IDは、32ビットの メーカー【Dフィールド301、32ビットの製品ID フィールド302、32ビットの製品バージョンIDフ ィールド303、及び32ビットのシリアル番号フィー ルド304で構成される。

【0081】 CCで、メーカー I Dフィールド301に は、コンテンツ再生装置を製造する各メーカーを識別す 10 るためのメーカーIDが格納される。製品IDフィール ド302には、メーカーIDで定まるメーカーにおける 各製品を識別するための製品IDが格納される。製品バ ージョン I Dフィールド303には、製品 I Dで定まる 製品について形式変更等の都度変更されるバージョン番 号等を示す製品バージョンIDが格納される。

【0082】また、シリアル番号フィールド304に は、製品個別に付されるシリアル番号が格納される。 <TRLの構成>図13は、実施の形態2におけるTR Lのデータ構成を示す図である。同図では、端末数が数 20 億台以上である場合に対応したTRLのデータ構成例を 示している。

【0083】同図に示すように、TRLは、8ビットの バージョン情報310と、128ビットの発行者情報3 20と、128ビットの無効化端末数330と、端末1 D関連情報340と、320ビットの署名情報350と から構成される。バージョン情報310は、TRLのバ ージョン番号を示す情報であり、例えば内容の異なるT RLが新たに生成される毎に、そのバージョン番号が変

【0084】発行者情報320は、管理装置等、TRL の発行元を示す情報である。無効化端末数330は、無 効化端末の端末数である。端末ID関連情報340は、 128ビットの1D342と8ビットのマスク用ビット 343との組の1個又は複数個を含み、その個数を示す エントリ数341を含む。その組の数がN個であれば、 エントリ数341の示す値はNとなる。

【0085】ここで、マスク用ビット343は、1~1 28の値をとる。なお、このマスク用ビット343の値 をXとすると、128ビットのビット列のうち上位Xビ 40 ットを「1」にし残りの下位ビットがあればその下位ビ ット全てを「0」とした形式のマスクデータを導出する ことができる。また、マスク用ビット343と組をなす ID342は、これを構成する128ビットのビット列 のうち上位からマスク用ビット343で示される値のビ ット桁数分の内容のみが有用であり、その他の値は例え ば「0」とした形式のデータとなる。

【0086】この I D 3 4 2 とマスク用ビット 3 4 3 と の組により、マスク用ビット343の値Xで表される上

を、即ち2の(128-X)乗個の無効化端末の端末 I Dを示す。署名情報350は、バージョン情報310、 発行者情報320、無効化端末数330及び端末 I D 関 連情報340の全体を反映して作成されるいわゆるデジ タル署名である。

【0087】<TRL用データ生成処理>図14は、実 施の形態2における管理装置110により行われるTR L生成送信処理の一部であるTRL用データ生成処理を 示すフローチャートである。 ことでは、端末 I DをNビ ットであるとして説明する。Nは、例えば128ビット である。

【0088】管理装置110においてTRL生成部11 2は、無効化端末ID群取得部111より無効化端末に ついての端末ID群を取得した後にTRL用データ生成 処理を行う(図5参照)。まず、TRL生成部112 は、取得した端末ID群をメモリ等の記憶媒体の一領域 である作業用 I D領域に格納し (ステップS301)、 メモリ等の記憶媒体の一領域である作業用ビット領域に 1ビットのビットデータ「0」と「1」との2つを格納 し(ステップS302)、変数Xに1を設定する(ステ ップS303)。

【0089】続いて、TRL生成部112は、作業用ビ ット領域中、未着目のXビットのビットデータの1つに 着目し(ステップS304)、作業用ID領域中に格納 されている端末IDのうち、上位Xビットが着目中のビ ットデータと一致するという条件を満たすものの数をカ ウントする(ステップS305)。ステップS305の 結果、カウント数が2の(N-X)乗となった場合には (ステップS306)、TRL生成部112は、ステッ プS305におけるその条件を満たす端末IDを作業用 ID領域から削除し(ステップS307)、その条件を 満たす端末IDについて、変数Xの値をマスク用ビット として、更に上位Xビット分を着目中のビットデータと 同一にして他のビットを「0」としたNピットのビット 列をIDとして、そのマスク用ビットとIDとを一組と してメモリ等の記憶媒体の一領域に保存し(ステップS 308)、ステップS309の判断を行う。

【0090】また、ステップS305の結果、カウント 数が0又は1であった場合には(ステップS306)、 TRL生成部112は、ステップS307及びステップ S308をスキップしてステップS309の判断を行 う。また、ステップS305の結果、カウント数が2の (N-X)乗、0及び1のいずれでもない場合には(ス テップS306)、TRL生成部112は、ステップS 305におけるその条件を満たす端末 I Dのうち上位か らX+1ビット目が「0」のものが2個以上存在すれ ば、着目中のビットデータの下位に1ビットの「0」を 加えて形成されるビットデータを作業用ビット領域に格 納し(ステップS310)、その条件を満たす端末ID 位XビットがID342の値と一致する全ての端末ID 50 のうち上位からX+1ビット目が「1」のものが2個以

上存在すれば、着目中のビットデータの下位に1ビットの「1」を加えて形成されるビットデータを作業用ビット領域に格納し(ステップS311)、ステップS309の判断を行う。

【0091】ステップS309では、TRL生成部112は、未着目のXビットのビットデータが存在するか否かを判定し、未着目のXビットのビットデータが未だ存在すればステップS304に戻って次のビットデータに着目して処理を行い、未着目のXビットのビットデータが存在しなければ変数Xを1増加し(ステップS312)、変数XがNと等しいか否かを判定する(ステップS313)。

【0092】TRL生成部112は、ステップS313において変数XがNと等しくないと判定した場合には、再びステップS304に戻って次のビットデータに着目して処理を行い、変数XがNと等しいと判定した場合には、作業用ID領域に端末IDが残っていればその全ての端末IDについて、Nをマスク用ビットとしてその端末IDをIDとして一組とし、メモリ等の記憶媒体の一領域に保存し(ステップS314)、これによりTRL 20用データ生成処理を終了する。

【0093】なお、実施の形態2においては、図5のステップS23で示すTRLの構築は、上述のTRL用データ生成処理によって記憶媒体の一領域に保存されたIDとマスク用ビットとの1個又は複数個の組にエントリ数を付加し、更にバージョン、発行者情報、無効化端末数及び署名情報を加えることによって実行される。図15は、TRLの内容例を示す図である。

【0094】同図では、項目としては図13に示したデータ項目を有し、端末IDを4ビットのビット列とし、マスク用ビットは1~4までを表す2ビットのデータであることとしたTRLの内容例を示している。なお、この図15に例示する端末ID関連情報が表現する全ての無効化端末の端末IDは、図9に例示する端末ID関連情報が表現する全ての無効化端末の端末IDと同じである。

【0095】<TRL照合処理>図16は、実施の形態2におけるコンテンツ鍵配信装置120により行われるコンテンツ鍵配信処理の一部であるTRL照合処理を示すフローチャートである。コンテンツ鍵配信装置120の照合部126は、端末から送られた端末IDを送信要求受付部125より得る度にとのTRL照合処理を行る

【0096】照合部126は、端末から送られた端末 IDと、TRLの端末 ID関連情報中の IDとマスク用ビットとの組のいずれかで表される端末 IDとが一致するかを検査する(ステップS321~S324)。即ち、照合部126は、TRL中の1つの未着目のマスク用ビットに着目し、そのマスク用ビットの値に応じたマスクデータを上述したように導出して(ステップS32

30

1)、端末から送られた端末IDと、導出したマスクデータとのビット毎の論理積を求めて(ステップS32 2)、求めた論理積が着目中のマスク用ビット343と組をなすID342と一致するか否かを判定し(ステップS323)、一致すれば、端末から取得した端末IDは無効化端末の端末IDであると判定し(ステップS326)、TRL照合処理を終了する。

【0097】また、ステップS323において、一致しない場合には、照合部126はTRL中の全てのマスク用ビット343に着目してステップS321~S323の処理を行なったかを判定し(ステップS324)、全てのマスク用ビット343に着目して処理を行っていない場合にはステップS321に戻って未着目のマスク用ビットに着目して処理を行う。

【0098】ステップS324において、全てのマスク用ビットについて処理済みであると判定した場合には、照合部126は、端末から取得した端末IDは無効化端末の端末IDでないと判定し(ステップS325)、TRL照合処理を終了する。

<考察>実施の形態2に示したコンテンツ鍵配信システムにおいては、端末IDが図12に示したようなデータ構造であるため、あるメーカーが製造した特定バージョンの製品に実装されたあらゆるコンテンツ再生装置が無効化すべきものとなったような場合において、装置内に保持する端末IDのシリアル番号フィールドの内容のみが異なる一群のコンテンツ再生装置の全てを、少ないデータ量で特定するTRLを管理装置は生成してコンテンツ鍵配信装置に送信することができるようになる。

【0099】そのTRLは、例えば、マスク用ビット3 43の値を96とし、ID342をそのメーカーのその製品のそのバージョンを特定し、かつ、シリアル番号については0としたビット列とした一組のみを端末ID関連情報として含むものとなる。

<実施の形態3>以下、実施の形態3に係るコンテンツ 鍵配信システムについて説明する。

【0100】 この実施の形態3 に係るコンテンツ鍵配信システムは、実施の形態1で示したコンテンツ鍵配信システム100と基本的に同様のシステム構成を有し、基本的に同様のシステム動作を行う。従って、各装置については図1等で付した符号を用いて示し、また、実施の形態1と同等の部分についての説明は省略する。但し、実施の形態3では、端末1Dのデータ構造は実施の形態2で示したものを用い、またTRLのデータ構造を、実施の形態1におけるものとは異なり、実施の形態2におけるTRLに若干のデータ項目を追加したものにしている。このため、管理装置110は実施の形態2で示したTRL用データ生成処理とは若干異なるTRL用データ生成処理を行い、コンテンツ鍵配信装置120は実施の形態2で示したTRL照合処理とは若干異なるTRL照合処理を行う。

【0101】<TRLの構成>図17は、実施の形態3におけるTRLのデータ構成を示す図である。同図では、端末数が数億台以上である場合に対応したTRLのデータ構成例を示している。同図に示すように、TRLは、8ビットのバージョン情報410と、128ビットの発行者情報420と、128ビットの無効化端末数430と、端末ID関連情報440と、320ビットの署名情報450とから構成される。

【0102】バージョン情報410、発行者情報420 及び無効化端末数430は、実施の形態2で示したバー 10 ジョン情報310、発行者情報320及び無効化端末数 330と同一である。端末ID関連情報440は、12 8ビットのID442と8ビットのマスク用ビット44 3との組の1個又は複数個を含み、その個数を示すエントリ数441を含むところまでは、実施の形態2で示した端末ID関連情報340と同じであるが、更に128ビットの例外ID445を1個又は複数個含み、その個数を示す例外エントリ数444を含む。例外IDの数が M個であれば、例外エントリ数444の示す値はMとなる

【0103】 ここで、例外 I D 4 4 5 は、無効化端末でない端末の端末 I D である。この端末 I D 関連情報 4 4 0 では、I D 4 4 2 とマスク用ビット 4 4 3 との組により複数の端末の端末 I Dを包括的に表現するが、その組によって表現された端末 I D のうち無効化端末 I D でないものが、例外 I D 4 4 5 によって示される。

【0104】従って端末ID関連情報440によれば、例えば仮に端末IDが4ビットであり、端末として端末0から端末15を想定した場合において、端末8~端末15のうち端末10を除く他のものは無効化端末である30場合には、「1000」というID442と値が1であるマスク用ビット443との組と「1010」という例外IDとが端末ID関連情報の内容となる。

【0105】また、署名情報450は、バージョン情報410、発行者情報420、無効化端末数430及び端末ID関連情報440の全体を反映して作成されるいわゆるデジタル署名である。

<TRL用データ生成処理>図18は、実施の形態3に おける管理装置110により行われるTRL生成送信処 理の一部であるTRL用データ生成処理を示すフローチ 40 ャートである。

【0106】 ことでは、端末 I DをNビットであるとして説明する。Nは、例えば128ビットである。管理装置110においてTRL生成部112は、無効化端末 I D群取得部111より無効化端末についての端末 I D群を取得した後にTRL用データ生成処理を行う(図5参照)。

【0107】まず、TRL生成部112は、取得した端末ID群をメモリ等の記憶媒体の一領域である作業用ID領域に格納し(ステップS401)、各端末IDのう 50

32

ち、最下位ビットのみが異なる端末 I Dが作業用 I D領域中に存在しないものについては、その最下位ビットのみが異なる端末 I Dを生成して作業用 I D領域に格納するとともにその生成した端末 I Dを例外 I Dとして保存する(ステップ S 4 0 2)。

【0108】続いて、TRL生成部112は、メモリ等の記憶媒体の一領域である作業用ビット領域に1ビットのビットデータ「0」と「1」との2つを格納し(ステップS403)、変数Xに1を設定する(ステップS404)。ステップS404に続いて、TRL生成部112は、作業用ビット領域中、未着目のXビットのビットデータの1つに着目し(ステップS405)、作業用ID領域中に格納されている端末IDのうち、上位Xビットが着目中のビットデータと一致するという条件を満たすものの数をカウントする(ステップS406)。 【0109】ステップS406の結果、カウント数が2

の(N-X)乗となった場合には(ステップS40 7)、TRL生成部112は、ステップS406におけるその条件を満たす端末IDを作業用ID領域から削除し(ステップS408)、その条件を満たす端末IDについて、変数Xの値をマスク用ビットとして、更に上位Xビット分を着目中のビットデータと同一にして他のビットを「0」としたNビットのビット列をIDとして、そのマスク用ビットとIDとを一組としてメモリ等の記憶媒体の一領域に保存し(ステップS409)、ステップS410の判断を行う。

【0110】また、ステップS406の結果、カウント数が2の(N-X)乗でない場合には(ステップS407)、TRL生成部112は、ステップS406におけるその条件を満たす端末IDのうち上位からX+1ビット目が「0」のものが2個以上存在すれば、着目中のビットデータの下位に1ビットの「0」を加えて形成されるビットデータを作業用ビット領域に格納し(ステップS411)、その条件を満たす端末IDのうち上位からX+1ビット目が「1」のものが2個以上存在すれば、着目中のビットデータの下位に1ビットの「1」を加えて形成されるビットデータを作業用ビット領域に格納し(ステップS412)、ステップS410の判断を行う。

【0111】ステップS410では、TRL生成部112は、未着目のXビットのビットデータが存在するか否かを判定し、未着目のXビットのビットデータが未だ存在すればステップS405に戻って次のビットデータに着目して処理を行い、未着目のXビットのビットデータが存在しなければ変数Xを1増加し(ステップS413)、変数XがNと等しいか否かを判定する(ステップS414)。

【0112】TRL生成部112は、ステップS414において変数XがNと等しくないと判定した場合には、再びステップS405に戻って次のビットデータに着目

して処理を行い、変数XがNと等しいと判定した場合に は、TRL用データ生成処理を終了する。なお、実施の 形態3においては、図5のステップS23で示すTRL の構築は、上述のTRL用データ生成処理によって記憶 媒体の一領域に保存された [Dとマスク用ビットとの 1 個又は複数個の組にエントリ数を付加したものと、例外 IDにエントリ数を付加したものと、更にバージョン、 発行者情報、無効化端末数及び署名情報を加えることに よって実行される。

33

【0113】<TRL照合処理>図19は、実施の形態 10 3におけるコンテンツ鍵配信装置120により行われる コンテンツ鍵配信処理の一部であるTRL照合処理を示 すフローチャートである。コンテンツ鍵配信装置120 の照合部 1 2 6 は、端末から送られた端末 I Dを送信要 求受付部125より得る度にこのTR L照合処理を行 う。

【0114】照合部126は、端末から送られた端末1 Dと、TRLの端末ID関連情報中のIDとマスク用ビ ットとの組のいずれかで表される端末IDとが一致する かを検査する(ステップS421~S424)。即ち、 照合部126は、TRL中の1つの未着目のマスク用ビ ットに着目し、そのマスク用ビットの値に応じたマスク データを上述したように導出して(ステップS42 1)、端末から送られた端末 I D と、導出したマスクデ ータとのビット毎の論理積を求めて(ステップS42

2)、求めた論理積が着目中のマスク用ビット443と 組をなす [D 4 4 2 と一致するか否かを判定する (ステ ップS423)。

【0115】ステップS423の判定の結果、一致する 場合には、照合部126は、端末から送られた端末ID 30 がTRL中の例外IDのいずれかと一致するかを検査し (ステップS426)、例外IDのいずれとも一致しな ければ、端末から取得した端末IDは無効化端末の端末 IDであると判定し(ステップS427)、TRL照合 処理を終了する。ステップS426の検査の結果、例外 I Dのいずれかと一致すると判明した場合には、照合部 126は、端末から取得した端末 I Dは無効化端末の端 末IDでないと判定し(ステップS425)、TRL照 合処理を終了する。

【0116】また、ステップS423において、求めた 40 論理積が着目中のマスク用ビット443と組をなすID 442と一致しない場合には、照合部126はTRL中 の全てのマスク用ビット443に着目してステップS4 21~S423の処理を行なったかを判定し(ステップ S424)、全てのマスク用ビット443に着目して処 理を行っていない場合にはステップS421に戻って未 着目のマスク用ビットに着目して処理を行う。

【0117】ステップS424において、全てのマスク 用ビットについて処理済みであると判定した場合には、

末の端末IDでないと判定し(ステップS425)、T RL照合処理を終了する。

<考察>実施の形態3に示したコンテンツ鍵配信システ ムによれば、例えば、その端末IDの上位のいくらかの 桁数のビット列が同値であるところの連続したシリアル 番号の数十台の端末のうち、数台を除いく他の全てが無 効化端末であるような場合において、その同値であるビ ット列を含むIDをTRLの端末ID関連情報中のID とし、その同値である部分の桁数を示す値をそのIDと 組をなすマスク用ビットとして定め、その数台について の端末IDを端末ID関連情報中の例外IDとして定め たTRLによって無効化端末を特定することが可能とな るため、TRLのデータ量を少なく抑えることができる ようになる。

<実施の形態4>以下、実施の形態4に係るコンテンツ 鍵配信システムについて説明する。

【0118】図20は、本発明の実施の形態4に係るコ ンテンツ鍵配信システムの構成図である。実施の形態1 で示したコンテンツ鍵配信システム100における管理 装置110は、TRLを通信路を通じてコンテンツ鍵配 信装置120に対して送信するものであったのに対し、 この実施の形態4に係るコンテンツ鍵配信システム50 0においては管理装置510はTRLを光磁気ディスク 等の記録媒体501に記録し、コンテンツ鍵配信装置5 20がその記録媒体501からTRLを読み出すように なっている。

【0119】図20においては、実施の形態1で示した 構成要素(図1参照)と基本的に同等のものについては 同一の符号を用いて表しており、その構成要素について はここでは詳しく説明しない。管理装置510は、例え ばコンテンツの著作権等の保護に関する業務を行う機関 に設置されるコンピュータ等であり、各端末130のう ち、内部に記憶されている復号鍵が暴露される等により 著作権等の保護が図れない事態に陥っている全ての端 末、即ち暗号化コンテンツ鍵の配信先にすべきでない全 ての端末を、特定するための情報を主たる内容とするT RLを生成して記録媒体に記録する処理を行う装置であ り、無効化端末 I D群取得部 1 1 1 、T R L 生成部 1 1 2及びTRL記録部513を備え、光磁気ディスク等の 記録媒体501を装着できる。

【0120】とこで、TRL生成部112は、無効化端 末ID群取得部111から与えられた各端末IDに基づ いて無効化端末を特定する情報を主たる内容とするTR Lを生成し、TRL記録部513に伝える機能を有す る。また、TRL記録部513は、TRL生成部112 から伝えられたTRLを管理装置510に装着された記 録媒体501に記録する機能を有する。

【0121】との管理装置510は、図5に示すステッ プS24をTRLを記録媒体に記録する処理に置き換え 照合部126は、端末から取得した端末IDは無効化端 50 た内容のTRL生成送信処理を行う。管理装置510に

よってTRLが記録された記録媒体501は、人手を介 してコンテンツ鍵配信装置520に配送される。例え ば、新たな内容のTRLが生成される毎に、TRLは記 録媒体に記録され、コンテンツ鍵配信装置まで配送され

【0122】コンテンツ鍵配信装置520は、各端末か らの暗号化コンテンツ鍵の送信要求を受けるとその端末 が無効化端末でない場合に限りその端末に暗号化コンテ ンツ鍵を送信することを内容とするコンテンツ鍵配信処 理を行うコンピュータであり、機能的には、TRL格納 10 部121、TRL読出部522、コンテンツ鍵記憶部1 23、暗号化鍵群記憶部124、送信要求受付部12 5、照合部126、暗号化部127及び暗号化コンテン ツ鍵送信部128を備え、光磁気ディスク等の記録媒体 501を装着できる。

【0123】ととで、TRL読出部522は、コンテン ツ鍵配信装置520に装着された記録媒体501からT RLを読み出してTRL格納部121に格納する機能を 有する。従って、このコンテンツ鍵配信システム500 においては、管理装置510とコンテンツ鍵配信装置5 20とが通信路で接続されていなくても、記録媒体を介 してTRLの伝達が実現される。

【0124】なお、この実施の形態4において用いられ るTRLは実施の形態1~3のいずれで示したものであ ってもよく、コンテンツ鍵配信装置がそのTRLの構造 に応じたTRL照合処理等を行うこととすればよい。 <補足>以上、本発明に係る暗号通信システムについ て、コンテンツ鍵配信システムとして適用した実施の形 態1~4を示して説明したが、本発明はこのような実施 の形態に限られないことは勿論である。即ち、

(1)実施の形態1~3では、管理装置とコンテンツ鍵 配信装置との間でTRLを配信するための通信路を示 し、実施の形態4では、TRLの配送に用いる記録媒体 を示したが、管理装置とコンテンツ鍵配信装置との間 は、通信路と記録媒体とを合わせて用いることによって TRLが伝送されるようになっていてもよい。例えば、 管理装置から別のある通信装置までは記録媒体でTRL が配送され、その通信装置からコンテンツ鍵配信装置ま では通信路を通じてTRLが配信されることとしてもよ

(2) 各実施の形態で示したコンテンツ再生装置は、必 ずしも暗号化コンテンツを予め入手してからコンテンツ 鍵配信装置に送信要求を送られければならないのではな く、例えば、コンテンツ鍵を取得した後に、暗号化コン テンツを入手してその再生を行うこととしてもよい。

(3) 各実施の形態で示したコンテンツ再生装置は、そ の装置固有の端末IDと、その装置固有の復号鍵を保持 していることとし、コンテンツ鍵配信装置は全ての復号 鍵に呼応する暗号化鍵を保持していることとしたがた

鍵を識別するための復号鍵ⅠDを送信要求に含めてコン テンツ鍵配信装置に送り、また、コンテンツ鍵配信装置 は全ての復号鍵に呼応する暗号化鍵を復号鍵IDと対応 付けて保持しておき、その送られた復号鍵IDに対応す る暗号化鍵を用いてコンテンツ鍵をコンテンツ再生装置 に送信することとしてもよい。なお、この場合には、各 実施の形態で示したTRLの端末ID関連情報によっ て、無効化端末の端末IDの代わりに、無効化すべき復 号鍵に対応する復号鍵 I Dを特定するようにし、TRL 照合処理等において端末IDの代わりに復号鍵IDを照 合対象とすることすればよい。

【0125】なお、コンテンツ再生装置に着脱可能なⅠ Cカード等に、復号鍵及び復号鍵 I Dが記録されている こととしてもよい。

(4) 実施の形態1~3では管理装置のTRL生成部1 12が、TRL用データ生成処理(図10、図14、図 18) 等により TR Lを自動生成することとしたが、 T RLの端末ID関連情報を生成するアルゴリズムはこれ に限定されることはない。また、TRLは、オペレータ 等の入力操作を受けて生成されることとしてもよいし、 また外部装置において生成されたTRLを管理装置内に 取得してからTRL送信部113でそのTRLを配信す ることとしてもよい。

【0126】また、コンテンツ鍵配信システムにおいて 管理装置が複数存在することとしてもよく、ある管理装 置から他の管理装置にTRLを伝送しておくこととして もよい。また、コンテンツ鍵配信装置の方から管理装置 に要求を出したときに、管理装置がTRLの送信を行う こととしてもよく、コンテンツ鍵配信装置は定期的又は 端末から送信要求があったときにTRLの送信を管理装 30 置に要求することとしてもよい。

(5)実施の形態2で示した端末IDのデータ構成は、 必ずしも図12に示した内容である必要はない。但し、 メーカーや、製品等を表すビット列を端末ID中に含ま せておくことにより、あるメーカーの製造した端末全て が無効化端末となる場合等にTRLのデータ量を小さく することができるようになる。

【0127】なお、実施の形態2では、上位のビット列 でメーカーIDを表すものとして端末IDを定義した例 を示したが、端末ID中の下位のビット列を、メーカー IDを表すものとして端末IDを定義してもよいし、端 末ID中の上位と下位との間のビット列を、メーカーI Dを表すものとして端末 I Dを定義してもよい。

(6) 実施の形態2で示したTRLの端末ID関連情報 中のマスク用ビットは、例えば8ビット等と固定長デー タとしたが、可変長データとして、そのデータ長を示す 情報と対にしておくこととしてもよい。

(7)実施の形態3で示したTRL用データ生成処理の 結果として得られた端末ID関連情報に関して、端末I が、コンテンツ再生装置が複数の復号鍵を備え、各復号 50 Dが128ビットとした場合において、例外1Dから最

下位ビットを0とした I Dとマスク用ビットが127と いう値を示す一組が端末ID関連情報中に存在するとき には、その一組及びその例外IDを削除して、その例外 IDの最下位ビットを反転したものをIDとしてマスク 用ビットを128とした一組を端末 I D関連情報中に追 加することとしてもよい。

【0128】また、実施の形態3では、各例外IDは、 1つの端末 I Dを示すものとしたが、図17に示した例 外IDの代わりに、例外IDと例外マスク用ビットとの 組を1個又は複数個含む例外グループ情報をTRLの端 10 末ID関連情報中に含めることとしてもよい。即ち、I D442とマスク用ビットとの組の全てで示される端末 I D群の中から、その例外 I Dと例外マスク用ビットと の組の全てで示される端末ID群を除いたものが、全て の無効化端末の端末IDであるように端末ID関連情報 を構成することとしてもよい。

(8) 実施の形態1~4では、本発明に係る暗号通信シ ステムが、コンテンツ鍵配信システムに適用された場合 の例を示したが、端末からの端末IDを受けてその端末 が無効化端末か否かを判定してその判定結果に応じて何 20 らかの通信処理の実行可否を決定するような通信システ ムであれば、特にその通信処理内容は、暗号化コンテン ツ鍵の送信に限るものではない。例えば、無効化端末か 否かの判定の結果に応じて、端末側から端末固有の暗号 化を施して送られる重要データを受け付ける処理の実行 可否を決定することとしてもよい。

(9) 実施の形態1~3で示したコンテンツ鍵配信シス テムの処理手順(図5~7、図10、図11、図14、 図16、図18、図19に示した手順等)を、コンピュ ータ等に実行させるためのコンピュータプログラムを、 記録媒体に記録し又は各種通信路等を介して、流通させ 頒布することもできる。このような記録媒体には、IC カード、光ディスク、フレキシブルディスク、ROM等 がある。流通、頒布されたコンピュータプログラムは、 コンピュータ等にインストール等されることにより利用 に供され、そのコンピュータ等は当該コンピュータプロ グラムを実行して、実施の形態1~3で示したような各 種処理を行うことができるようになる。

[0129]

【発明の効果】以上の説明から明らかように、本発明に 40 係る暗号通信システムは、暗号通信装置と、自端末装置 を識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子 を、当該暗号通信装置に送信する機能を有する複数の端 末装置と、無効化すべき端末装置を特定するものとして 1以上の端末識別子を示す無効化端末特定情報を生成す る管理装置とを備える暗号通信システムであって、前記 管理装置は、前記所定ビット数のビット列中の一部分の 値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である 全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を用い

情報生成手段と、生成された前記無効化端末特定情報を 出力する出力手段とを有し、前記暗号通信装置は、前記 管理装置により出力された前記無効化端末特定情報を取 得する無効化端末特定情報取得手段と、端末装置から端 末識別子が送信された場合に当該端末識別子を受信する 端末識別子受信手段と、前記端末識別子受信手段により 受信された端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定 するものとして前記無効化端末特定情報により示される 何れかの端末識別子と一致するか否かを判定する判定手 段と、前記受信された端末識別子が前記無効化端末特定 情報により示される何れの端末識別子とも一致しないと 前記判定手段により判定された場合には、当該端末識別 子を送信した端末装置との間で、当該端末装置に固有な 暗号化を施すことにより所定の通信を行い、一方、前記 受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報により 示される何れかの端末識別子と一致すると前記判定手段 により判定された場合には、当該端末識別子を送信した 端末装置との間では前記所定の通信を行わない通信手段 とを有することを特徴とする。

【0130】とこで、暗号通信装置は、例えば実施の形 態1~3で示すようなコンテンツ鍵配信装置であり、所 定の通信とは例えば暗号化コンテンツ鍵の送信であり、 無効化端末特定情報は例えば実施の形態1~3において 示すTRLである。本発明により、あるビット列を含む 全ての端末IDを、それに含まれる共通するビット列の 値と位置とを特定する情報で包括的に表現するので、T RLのデータ量を比較的小さく抑えることができるよう になり、この結果、一部の無効化すべき端末装置を除い た適切な端末装置に対してのみ、コンテンツ鍵を暗号化 して配信する等の暗号通信に係るサービスを行う実用的 な暗号通信システムが実現される。

【0131】また、前記無効化端末特定情報生成手段に より生成される前記無効化端末特定情報は、所定ビット 数のビット列中の一部分の値を示す値情報と、当該ビッ ト列中における当該部分のビット位置を特定するための 位置情報とを対応付けて1組以上含んでおり、端末識別 子中の部分的なビット列であって各位置情報により特定 されるビット位置に所在する部分的なビット列の値が、 当該位置情報に対応する値情報で示される値と同一であ る全ての端末識別子それぞれによって識別される端末装 置の全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報 であり、前記判定手段は、前記無効化端末特定情報に含 まれる各位置情報について、前記端末識別子受信手段に より受信された端末識別子中の当該位置情報により特定 されるビット位置に所在する部分的なビット列の値が、 当該位置情報に対応する値情報で示される値と一致する か否かを検査し、当該検査において一度でも一致した場 合には、当該受信された端末識別子が、無効化すべき端 末装置を特定するものとして前記無効化端末特定情報に て、前記無効化端末特定情報を生成する無効化端末特定 50 より示される何れかの端末識別子と一致すると判定する とととしてもよい。

【0132】これにより、無効化端末特定情報を、端末 I Dの一部の値とその一部の位置とを対応付けている形 式としたため、一部の位置を運用ルール等で固定的に決 めておく必要なく、任意のビット列範囲についてその範 囲の値が共通な全ての端末IDを一組の値及び位置から なる情報で表し得るため、効果的に運用すれば、多数の 無効化端末を少ない情報量で表すことができるようにな る。

39

【0133】また、前記無効化端末特定情報生成手段に 10 より生成される前記無効化端末特定情報は、所定ビット 数のビット列である代表値情報と、所定ビット数のマス クフラグとを対応付けて1組以上含んでおり、端末識別 子中の部分のうち各マスクフラグにおけるビット値が 1 である部分の値が、当該マスクフラグに対応する代表値 情報における当該部分の値と同一である全ての端末識別 子それぞれによって識別される端末装置の全てを、無効 化すべき端末装置として特定する情報であり、前記判定 手段は、前記無効化端末特定情報に含まれる各マスクフ ラグについて、前記端末識別子受信手段により受信され 20 た端末識別子と当該マスクフラグとの論理積と、当該マ スクフラグに対応する代表値情報と当該マスクフラグと の論理積とが一致するか否かを検査し、当該検査におい て一度でも一致した場合には、当該受信された端末識別 子が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記 無効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子 と一致すると判定することとしてもよい。

【0134】これにより、端末IDの一部の値とその一 部のビット位置との組で、多数の端末IDを表す方式に おいて、その一部を構成するビット位置を、マスクフラ 30 グ中の値を1とした位置で示して、その一部を構成しな いビット位置を、マスクフラグ中の値を0とした位置で 示すことになる。従って、端末から受信した端末IDの うち、無効化端末特定情報中に含まれる値と照合すべき 部分を、その端末IDとマスクフラグとの論理積を求め るという計算量の小さい簡易な演算によって抽出すると とができるようになる。このことは、暗号通信装置にお ける判定の高速化につながる。

【0135】また、前記無効化端末特定情報生成手段 は、前記無効化端末特定情報に所定ビット数の孤立値情 40 報を含めて生成し、前記無効化端末特定情報は、更に前 記孤立値情報と同一の値を有する端末識別子をも、無効 化すべき端末装置として特定する情報であり、前記判定 手段は更に、前記端末識別子受信手段により受信された 端末識別子と、前記無効化端末特定情報に含まれる孤立 値情報とが一致する場合にも、当該受信された端末識別 子が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記 無効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子 と一致すると判定することとしてもよい。

別情報であり、これにより、一の無効化端末の端末ID が、他の無効化端末の端末IDと共通するビットを持た ない場合、つまり孤立している場合において、その一の 無効化端末の端末IDを孤立値情報として無効化端末特 定情報に含ませているため、孤立した無効化端末が多い 場合には、その一の無効化端末の端末IDを、その端末 IDの値と全ビットが1であるマスクフラグとの組で表 現した形式よりも、少量のデータで無効化端末特定情報 を構成することができる。

【0137】また、前記無効化端末特定情報生成手段に より生成される前記無効化端末特定情報は、ビット桁数 を示す有効上位桁情報と、当該ビット桁数分のビット列 の値を示す値情報とを対応付けて1組以上含んでおり、 端末識別子中の最上位ビットから各有効上位桁情報によ り示されるビット桁数分のビット列の値が、当該有効上 位桁情報に対応する値情報で示される値と同一である全 ての端末識別子それぞれによって識別される端末装置の 全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報であ り、前記判定手段は、前記無効化端末特定情報に含まれ る各有効上位桁情報について、前記端末識別子受信手段 により受信された端末識別子中の最上位ビットから当該 有効上位桁情報により示されるビット桁数分のビット列 の値が、当該有効上位桁情報に対応する値情報で示され る値と一致するか否かを検査し、当該検査において一度 でも一致した場合には、当該受信された端末識別子が、 無効化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化 端末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致 すると判定することとしてもよい。

【0138】これにより、端末IDの上位から任意のビ ット数分だけ共通な値を持つ全ての端末IDを、そのビ ット数を示す有効上位桁情報と値情報とにより表すこと ができる。一般に端末IDの管理運用上、端末を製造し たメーカー識別子等、ある程度端末の構造や機能に共通 な性質を有するまとまりを区別する情報が端末IDの上 位ビットに位置付けることが多いことから、これによ り、特定のメーカーや製品構造等に関連して無効化すべ き端末が多数発生した場合において、比較的少量のデー タで無効化端末特定情報を構成することができるように なる。

【0139】また、前記管理装置は、無効化すべき全て の端末装置の端末識別子を取得する端末識別子取得手段 を有し、前記無効化端末特定情報生成手段は、前記所定 ビット数をNとすると、前記端末識別子取得手段により 取得された端末識別子のうち最上位ビットからXビット の値が同一である端末識別子の個数が2の(N-X)乗 であるという条件を満たすXの値を1以上特定し、各X の値について、当該条件に係る2の(N-X)乗個の端 末識別子を、Xなるビット桁数を示す有効上位桁情報 と、当該端末識別子の最上位ビットからXビットの部分 【0136】とこで孤立値情報は、例えば図8で示す個 50 のビット列の値を示す値情報とでもって包括的に表現し

たデータ形式を用いて前記無効化端末特定情報を生成することとしてもよい。

【0140】これにより、管理装置のオペレータ等に特段の操作負担をかけることなく、データ量を抑えた無効化端末特定情報を構築することができるようになる。また、前記各端末装置は、複数の製造者のうちいずれかにより製造されたものであり、前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識別子中の最上位ビットから所定ビット数のビット列で当該端末装置の製造者を示すこととしてもよい。

【0141】これにより、上位から一定のビット数分が 共通である全ての端末 I Dを一組の小さな情報で表すこ とが可能であり、端末 I Dの上位にメーカーを示す情報 が含まれるため、特定のメーカーが製造した端末に機構 上の問題、例えばユーザが一定手順を実行することによ り無制限にコンテンツをコピーできるような欠陥がある ことが判明した場合等において、無効化端末特定情報の データ量を効果的に抑えることができるようになる。

【0142】また、前記各端末装置を識別する各端末識別子は、当該端末識別子中の前記製造者を示すビット列 20 に続く上位の所定数のビット列で、当該端末装置が如何なる種別の製品に属するかを示すこととしてもよい。これにより、特定メーカーの製造した一定の製品のみに問題があることが判明した場合において、その製品が実装された全ての端末を無効化端末とするために必要な無効化端末特定情報のデータを加えることが可能となる。

【0143】また、前記複数の端末装置は各々固有の復 号鍵を保持しており、更にコンテンツ鍵で暗号化された コンテンツである暗号化コンテンツを自端末装置内部に 格納可能であり、前記出力手段は、前記無効化端末特定 30 情報を暗号通信装置に対し送信することにより前記出力 を行い、前記暗号通信装置は、全ての前記端末装置の復 号鍵に呼応する暗号化鍵を記憶する暗号化鍵記憶手段

と、前記コンテンツ鍵を記憶するコンテンツ鍵記憶手段とを有し、前記無効化端末特定情報取得手段は、前記出力手段により送信された前記無効化端末特定情報を受信することにより前記取得を行い、前記通信手段は、前記受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも一致しないと前記判定手段により判定された場合には、当該端末識別子を送信し40た端末装置に対して、当該端末装置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を用いて前記コンテンツ鍵を暗号化して送信は前記端末装置は時景通信装置から送信された時景

し、前記端末装置は、暗号通信装置から送信された暗号 化済みのコンテンツ鍵を自端末装置固有の前記復号鍵を 用いて復号する復号手段と、前記暗号化コンテンツが自 端末装置内部に格納されている場合において前記復号手 段により復号されたコンテンツ鍵を用いて当該暗号化コ ンテンツを復号して再生する再生手段とを有することと してもよい。

【0144】これにより、端末は暗号化コンテンツ鍵を 50 タ量を抑えることができる。

42

暗号通信装置から取得した場合に限ってコンテンツの再生が可能になることとして著作権保護等に配慮したシステムを実現する場合において、あるメーカーの製造した一群の端末が著作権保護不可能な状態に陥ったことが判明したときに、端末ID中の上位からメーカーIDの部分までを示すビット桁数及びそのメーカーIDという少ないデータ量のデータでその一群の無効化すべき端末を識別するための情報を構成することができるため、管理装置から暗号通信装置に送信しなければならないデータのデータ量を抑えることができ、そのデータの送信時間が短縮できる。

【0145】また、前記無効化端末特定情報生成手段により生成される前記無効化端末特定情報は、所定ビット数のビット列中の一部分の値及び当該部分を特定する包括情報を1以上含み、かつ、所定ビット数の例外情報を1以上含んでおり、端末識別子中の部分のうち各包括情報により特定される部分が当該包括情報により特定される値と同一である全ての端末識別子のうちから、前記各例外情報と同値である端末識別子を除いたものの全て

を、無効化すべき端末装置として特定する情報であり、 前記判定手段は、前記端末識別子受信手段により受信された端末識別子が、前記無効化端末特定情報に含まれるいずれかの包括情報により特定される部分において当該包括情報により特定される値と一致するか否かを検査し、当該検査において一致した場合には、当該受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報に含まれるいずれかの例外情報と同値である場合を除いて、当該端末識別子が、無効化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化端末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致すると判定することとしてもよい。

【0146】これにより、単に包括情報のみで無効化端 末の端末IDを特定するより、例外情報を用いていると とによって、少ないデータ量で全ての無効化端末の端末 I Dを特定することができる場合がある。例えば、無効 化端末が15台あり、その端末IDはいずれも下位4ビ ットを除く全てのビット列の値が共通している状況を想 定すれば、仮に、1つの包括情報によって、下位3ビッ トを除く全てのビット列の値が共通する8個の端末 ID を表現し、別の1つの包括情報によって、下位2ビット を除く全てのビット列の値が共通する4個の端末 I Dを 表現し、更に別の1つの端末IDの値自体によってその 端末 I Dを表現することとして合計 1 5台の無効化端末 の端末IDを特定する無効化端末特定情報を構築する場 合に比べて、本発明によれば、例えば1つの包括情報に よって、下位4ビットを除くビット列が共通する16個 の端末IDを表現し、例外情報によって、その16個の 端末 I Dのうち無効化端末でない 1 台の端末の端末 I D を表現することとして同じ意味の無効化端末特定情報を 構築することができるので、無効化端末特定情報のデー

【0147】また、前記管理装置は、無効化すべき全て の端末装置の端末識別子を取得する端末識別子取得手段 を有し、前記無効化端末特定情報生成手段は、前記所定 ビット数をNとすると、前記端末識別子取得手段により 取得されたいずれかの端末識別子の最下位ビットのみ反 転したNビットのビット列であって、当該端末識別子取 得手段により取得された他のいずれかの端末識別子とも 値が同一でないという条件を満たすビット列を、前記例 外情報と定めるとともに、当該ビット列を端末識別子と みなし、前記端末識別子取得手段により取得された端末 10 識別子及び前記みなした端末識別子のうち、最上位ビッ トからXビットの値が同一である端末識別子の個数が2 の(N-X)乗であるという条件を満たすXの値で、か つ、N未満であるXの値を、1以上特定し、特定した各 Xの値について、当該Xの値と、当該条件に係る2の (N-X)乗個の端末識別子の最上位ビットからXビッ トの部分のビット列の値とを特定する情報を前記包括情 報と定めることにより前記無効化端末特定情報を生成す ることとしてもよい。

【0148】とれにより、管理装置のオペレータ等に特 20段の操作負担をかけることなく、一定の状況においてデータ量を抑えた無効化端末特定情報を構築することができるようになる。また、前記複数の端末装置は各々固有の復号鍵を保持しており、前記暗号通信装置は、全ての前記端末装置の復号鍵に呼応する暗号化鍵を記憶する暗号化鍵記憶手段を有し、前記通信手段は、前記受信された端末識別子が前記無効化端末特定情報により示される何れの端末識別子とも一致しないと前記判定手段により判定された場合には、当該端末識別子を送信した端末装置に対して、当該端末装置の復号鍵に呼応する暗号化鍵 30を用いて通信データを暗号化して送信し、前記端末装置は、暗号通信装置から送信された通信データを自端末装置は、暗号通信装置から送信された通信データを自端末装置固有の前記復号鍵を用いて復号することとしてもよい。

【0149】これにより、正常な端末に対してのみに、通信データを送信するサービスを行う暗号通信装置を含むシステムにおいて、無効化すべき端末が多数発生したような事態においても、端末が正常なものであるか否かの判断に必要な無効化端末特定情報のデータ量を小さく抑えることができるため、その判断の迅速化等が図れるようになる。

【0150】また、前記出力手段は、前記無効化端末特定情報を暗号通信装置に対し送信することにより前記出力を行い、前記無効化端末特定情報取得手段は、前記出力手段により送信された前記無効化端末特定情報を受信することにより前記取得を行うこととしてもよい。これにより、管理装置は、暗号通信装置が必要とする無効化端末特定情報をデータ量を抑えて構築して、迅速に暗号通信装置に伝送することが可能になる。

【0151】また、前記出力手段は、記録媒体を装着可 50

能な装着部を有し、装着された記録媒体に前記無効化端 末特定情報を記録するととにより前記出力を行い、前記

無効化端末特定情報取得手段は、前記記録媒体を装着可能であり、装着された記録媒体から前記無効化端末特定

情報を読み出すことにより前記取得を行うこととしても

よい。

【0152】これにより、管理装置が、暗号通信装置が必要とする無効化端末特定情報を記録媒体に記録して伝達する場合において、ある程度小さい記録許容容量の従来の記録媒体を利用することができるようになる。また、本発明に係る管理装置は、複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子のうち、無効化すべき1以上の各端末装置の各端末識別子を示す無効化端末特定情報を生成する管理装置であって、前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記無効化端末特定情報を生成する無効化端末特定情報を出力する手段と、生成された前記無効化端末特定情報を出力する

【0153】この管理装置によって、出力される無効化端末特定情報は比較的小さいデータ量で多数の無効化端末を特定することができるものとなり、その出力される無効化端末特定情報は、伝送や記録媒体への記録の面において、利用しやすいものとなる。また、前記無効化端末特定情報生成手段により生成される前記無効化端末特定情報は、所定ビット数のビット列中の一部分の値を示す値情報と、当該ビット列中における当該部分のビット位置を特定するための位置情報とを対応付けて1組以上含んでおり、端末識別子中の部分的なビット列であって各位置情報により特定されるビット位置に所在する部分的なビット列の値が、当該位置情報に対応する値情報で示される値と同一である全ての端末識別子それぞれによって識別される端末装置の全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報であることとしてもよい。

出力手段とを備えることを特徴とする。

【0154】これにより、無効化端末特定情報を、端末 「Dの一部の値とその一部の位置とを対応付けている形式としたため、一部の位置を運用ルール等で固定的に決めておく必要なく、任意のビット列範囲についてその範囲の値が共通な全ての端末 I Dを一組の値及び位置からなる情報で表し得るため、効果的に運用すれば、多数の無効化端末を少ない情報量で表すことができるようになる。

【0155】また、前記各端末装置は、複数の製造者の うちいずれかにより製造されたものであり、前記各端末 装置を識別する各端末識別子は、当該端末識別子中の所 定範囲のビット列で当該端末装置の製造者を示すことと してもよい。これにより、特定のメーカーが製造した端 末に機構上の欠陥あることが判明した場合等において、

無効化端末特定情報のデータ量を効果的に抑えることが

できるようになる。

【0156】また、本発明に係る暗号通信装置は、複数 の端末装置のうち自端末装置を識別可能な所定ビット数 のビット列なる端末識別子を保持する各端末装置との間 で通信を行う暗号通信装置であって、前記所定ビット数 のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部 分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表 現するデータ形式を用いて構成され、無効化すべき端末 装置を特定するためのものとして1以上の各端末装置の 各端末識別子を示した無効化端末特定情報を外部から取 10 得する無効化端末特定情報取得手段と、端末装置から、 当該端末装置が保持する端末識別子が送信された場合に 当該端末識別子を受信する端末識別子受信手段と、前記 端末識別子受信手段により受信された端末識別子が、無 効化すべき端末装置を特定するものとして前記無効化端 末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致す るか否かを判定する判定手段と、前記受信された端末識 別子が前記無効化端末特定情報により示される何れの端 末識別子とも一致しないと前記判定手段により判定され た場合には、当該端末識別子を送信した端末装置との間 20 で、当該端末装置に固有な暗号化を施すことにより所定 の通信を行い、前記受信された端末識別子が前記無効化 端末特定情報により示される何れかの端末識別子と一致 すると前記判定手段により判定された場合には、当該端 末識別子を送信した端末装置との間では前記所定の通信 を行わない通信手段とを備えることを特徴とする。

【0157】これにより、比較的小さいデータ量で多数 の無効化端末を特定する無効化端末特定情報を取得して 参照し、端末から受信した端末 I Dが無効化端末の端末 I Dであるか否かの判定を迅速に行うことができるよう になる。また、前記無効化端末特定情報取得手段により 取得される前記無効化端末特定情報は、所定ビット数の ビット列中の一部分の値を示す値情報と、当該ビット列 中における当該部分のビット位置を特定するための位置 情報とを対応付けて1組以上含んでおり、端末識別子中 の部分的なビット列であって各位置情報により特定され るビット位置に所在する部分的なビット列の値が、当該 位置情報に対応する値情報で示される値と同一である全 ての端末識別子それぞれによって識別される端末装置の 全てを、無効化すべき端末装置として特定する情報であ 40 り、前記判定手段は、前記無効化端末特定情報に含まれ る各位置情報について、前記端末識別子受信手段により 受信された端末識別子中の当該位置情報により特定され るビット位置に所在する部分的なビット列の値が、当該 位置情報に対応する値情報で示される値と一致するか否 かを検査し、当該検査において一度でも一致した場合に は、当該受信された端末識別子が、無効化すべき端末装 置を特定するものとして前記無効化端末特定情報により 示される何れかの端末識別子と一致すると判定するとと としてもよい。

46

【0158】これにより、無効化端末特定情報を、端末 I Dの一部の値とその一部の位置とを対応付けている形式としたため、一部の位置を運用ルール等で固定的に決めておく必要なく、任意のビット列範囲についてその範囲の値が共通な全ての端末 I Dを一組の値及び位置からなる情報で表し得るため、効果的に運用すれば、多数の無効化端末を少ない情報量で表すことができるようになる。

【0159】また、本発明に係る情報生成方法は、複数の端末装置のうち無効化すべき端末装置を特定するための無効化端末特定情報を生成する情報生成方法であって、前記複数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列なる端末識別子を取得する端末識別子取得ステップと、前記所定ビット数のビット列中の一部分の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一である全ての端末識別子を包括的に表現するデータ形式を用いて、前記端末識別子取得ステップにより取得された全ての端末識別子を示す前記無効化端末特定情報を生成する生成ステップとを含むことを特徴とする。

【0160】これにより、多数の無効化端末を特定する ための情報を小さいデータ量に抑えて構築することがで きるようになる。また、本発明に係る記録媒体は、無効 化端末特定データを記録したコンピュータ読み取り可能 な記録媒体であって、前記無効化端末特定データは、複 数の端末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビッ ト列なる端末識別子のうち、無効化すべき各端末装置の 各端末識別子を特定するために、前記所定ビット数のビ ット列中の一部分の値を特定するための部分特定情報を 記録した端末識別子特定フィールドを有し、当該部分特 定情報により、当該部分が当該値と同一である全ての端 末識別子を包括的に表現していることを特徴とする。同 様に、本発明に係る無効化端末特定データは、複数の端 末装置それぞれを識別可能な所定ビット数のビット列な る端末識別子のうち、無効化すべき各端末装置の各端末 識別子を特定するために、前記所定ビット数のビット列 中の一部分の値を特定するための部分特定情報を記録し た端末識別子特定フィールドを有し、当該部分特定情報 により、当該部分が当該値と同一である全ての端末識別 子を包括的に表現していることを特徴とする。

【0161】 これらにより、あるビット列を含む全ての端末IDを、それに含まれる共通するビット列の値と位置とを特定する情報で包括的に表現するので、無効化端末特定データのデータ量を比較的小さく抑えることができるようになる。また、本発明に係る暗号通信システムは、暗号通信装置と、当該暗号通信装置に所定ビット数の鍵識別子を送信する端末装置と、無効化すべき1以上の各鍵識別子を特定する無効化鍵識別子特定情報を生成する管理装置とを備える暗号通信システムであって、前記管理装置は、前記所定ビット数のビット列中の一部分

の値を特定する情報により当該部分が当該値と同一であ る全ての鍵識別子を包括的に表現するデータ形式を用い て、前記無効化鍵識別子特定情報を生成する無効化鍵識。 別子特定情報生成手段と、生成された前記無効化鍵識別 子特定情報を出力する出力手段とを有し、前記暗号通信 装置は、前記管理装置により出力された前記無効化鍵識 別子特定情報を取得する無効化鍵識別子特定情報取得手 段と、端末装置から鍵識別子を受信する鍵識別子受信手 段と、前記鍵識別子受信手段により受信された鍵識別子 が、前記無効化鍵識別子特定情報により特定される何れ 10 かの鍵識別子と一致するか否かを判定する判定手段と、 前記受信された鍵識別子が前記無効化鍵識別子特定情報 により特定される何れの鍵識別子とも一致しないと前記 判定手段により判定された場合に限って、当該鍵識別子 を送信した端末装置との間で、当該鍵識別子について固 有な暗号化を施すことにより所定の通信を行う通信手段 とを有することを特徴とする。

【0162】これにより、正当な鍵識別子を送った端末に対してのみ、特定の重要なデータの送信等といった所定の通信を行うようなサービスを行うシステムにおける、鍵識別子の正当性の確認に要するデータのデータ量を抑えることができるので、かかるシステムの実用性を高めることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態1に係るコンテンツ鍵配信システムの構成図である。

【図2】各端末が記憶している端末IDと復号鍵とを示す図である。

【図3】各端末が保持する端末 I Dの値の決定方法を示す概念図である。

【図4】コンテンツ鍵配信装置120の暗号化鍵群記憶部124に記憶されるデータの内容例を示した図である

【図5】管理装置110が行うTRL生成送信処理を示 すフローチャートである。

【図6】コンテンツ再生装置130が行うコンテンツ再生処理を示すフローチャートである。

【図7】コンテンツ鍵配信装置120が行うコンテンツ 鍵配信処理を示すフローチャートである。

【図8】実施の形態1におけるTRLのデータ構成を示 40 す図である。

【図9】TRLの内容例を示す図である。

【図10】実施の形態1における管理装置110により 行われるTRL生成送信処理の一部であるTRL用デー タ生成処理を示すフローチャートである。

【図11】実施の形態1におけるコンテンツ鍵配信装置120により行われるコンテンツ鍵配信処理の一部であるTRL照合処理を示すフローチャートである。

【図12】実施の形態2における端末IDのデータ構成 を示す図である。 【図13】実施の形態2におけるTRLのデータ構成を 示す図である。

【図14】実施の形態2における管理装置110により行われるTRL生成送信処理の一部であるTRL用データ生成処理を示すフローチャートである。

【図15】TRLの内容例を示す図である。

【図16】実施の形態2におけるコンテンツ鍵配信装置 120により行われるコンテンツ鍵配信処理の一部であるTRL照合処理を示すフローチャートである。

【図17】実施の形態3におけるTRLのデータ構成を 示す図である。

【図18】実施の形態3における管理装置110により行われるTRL生成送信処理の一部であるTRL用データ生成処理を示すフローチャートである。

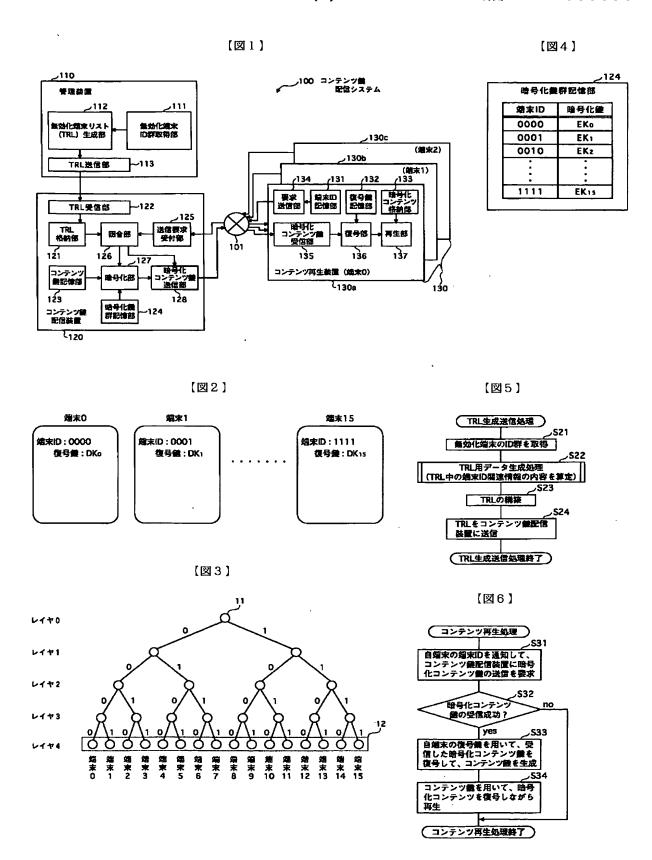
【図19】実施の形態3におけるコンテンツ鍵配信装置120により行われるコンテンツ鍵配信処理の一部であるTRL照合処理を示すフローチャートである。

【図20】本発明の実施の形態4に係るコンテンツ鍵配信システムの構成図である。

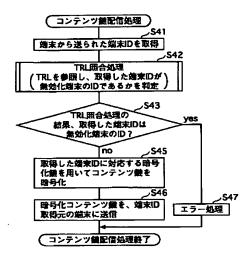
20 【符号の説明】

- 100 コンテンツ鍵配信システム
- 101 通信路
- 110 管理装置
- 111 無効化端末 I D 群取得部
- 112 TRL生成部
- 113 TRL送信部
- 120 コンテンツ鍵配信装置
- 121 TR L格納部
- 122 TRL受信部
- 30 123 コンテンツ鍵記憶部
 - 124 暗号化鍵群記憶部
 - 125 送信要求受付部
 - 126 照合部
 - 127 暗号化部
 - 128 暗号化コンテンツ鍵送信部
 - 130 コンテンツ再生装置(端末)
 - 131 端末 I D記憶部
 - 132 復号鍵記憶部
 - 133 暗号化コンテンツ格納部
 - 134 要求送出部
 - 135 暗号化コンテンツ鍵受信部
 - 136 復号部
 - 137 再生部
 - 500 コンテンツ鍵配信システム
 - 501 記録媒体
 - 510 管理装置
 - 513 TRL記録部
 - 520 コンテンツ鍵配信装置
 - 522 TRL読出部

50



【図7】



【図8】

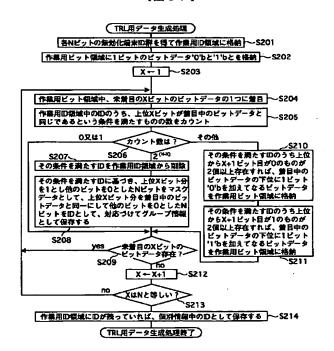
	TRI	L				
	フィールド		ピットサイズ例 (他の例)			
210~	パージョン情報			8	(8)	
	1	# U +	エントリ数 (M)	4	(128)	222
220	(業	増 来 情報	WA LID	4	(128)	223
			M × {ID マスクデータ	4	(128)	224
221	湖	連 個別	エントリ数(N)	4	(128)	226
ļ	理例情報		NXID	4	(128)	← 227
225						
230~ 署名情報			64	(320)		

【図9】

TRL內容例

THE FIRST				
フィールド			内容例	
	パージョン情報		1	
	グループ。	エントリ数	2	
増末	情報	ID	'1100'b	
	l	マスクデータ	'1100'b	
関		ID	'01 10'b	
D関連情報		マスクデータ	'1110'b	
報	個別	エントリ数	1	
	情報	ID	'0001'b	
署名情報			(上の全フィールドの) 内容を反映した値)	

【図10】

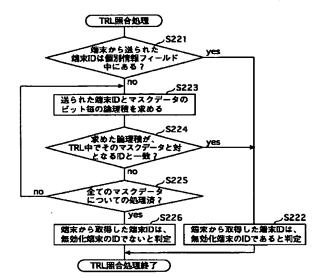


【図12】

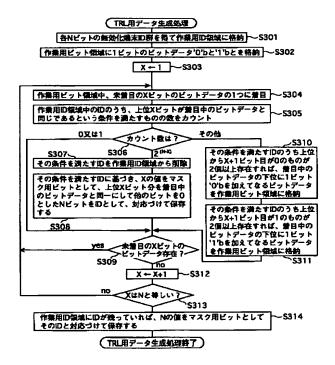
鏡末ID (128ビット)

	MAND (1202 7 P)			
	フィールド	ピットサイズ	ビット位置	
301~	メーカーID	32	0~31	
302~	製品D	32	32~63	
303~	製品バージョンID	32	64~95	
304~	・シリアル番号	32	96~127	

【図11】



【図14】



【図13】

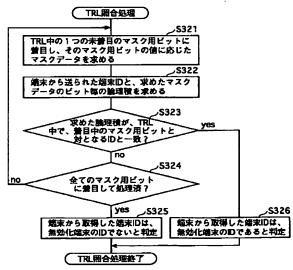
	TRL			_
	フィールド ン バージョン		ピットサイズ]
310~			8]
320~	· 発行者情報	#	128]
330~	· 無效化端末数		128]
340~	婚末ID 「随速情報	エントリ数 (N)	32	← 341
		N×{ID マスク用ピット	128	← 342
		┃ へん 【マスク用ピット	8	< → 343
350~			320	
•				_

【図15】

TRI 大空間

TKL以各別				
フィールド		内容例	ピットサイズ	
パージョン		1	8	
発行者情報		ABC	128	
無効化端末数		7	4	
熄末ID	エントリ数	3	4	
関連情報	۵I	'1100'b	4	
'	マスク用ビット	2	2	
	ID	'0110'b	4	
'	マスク用ビット	3	2	
	1D CI	'0001'ь	4	
	マスク用ビット	4	2	
署名情報			320	

【図16】

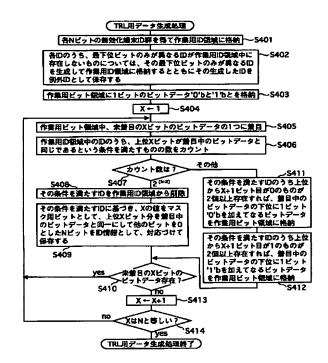


【図17】

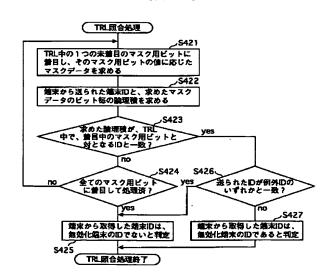
نيد ۱۰۰۱ نيد

TRL			_
71	ールド	ビットサイズ]
110~ 1/-3	iaン	8	1
20~ 発行4	情報	128	1
130~ 無効	遊宗数	128]
増末		32	441
140~ 関連情	和 N×{ID マスク用ピット	128	442
	"へ] マスク用ビット	8	←~ 443
	例外エントリ数(M)	32	← 444
	M×999HD	128	445
50~ 署名作	署名情報		

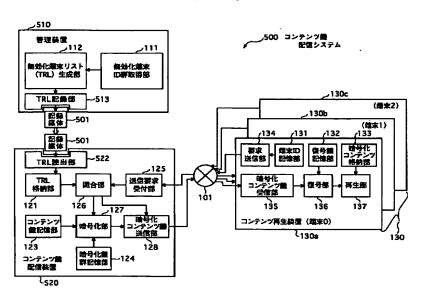
【図18】



【図19】



[図20]



フロントページの続き

(72)発明者 館林 誠

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内 F ターム(参考) 5J104 AA07 AA16 EA04 EA07 EA18 JA03 JA21 KA02 KA05 KA15 MA01 NA02 NA03 NA27